

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

In re the Application of

Inventors: Hiroyuki EHARA et al.

Application No.: New PCT Application

Filed: November 1, 2000

For: EXCITATION VECTOR GENERATING APPARATUS AND SPEECH  
CODING/DECODING APPARATUS

CLAIM FOR PRIORITY

Assistant Commissioner of Patents  
Washington, D.C. 20231

Dear Sir:

The benefit of the filing date of the following prior foreign applications filed in the following foreign country is hereby requested for the above-identified application and the priority provided in 35 USC 119 is hereby claimed:

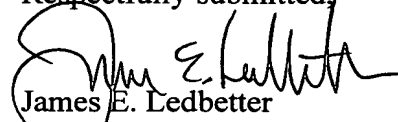
Japanese Appln. No. 11-059520 and 11-314271,

Filed: March 5, 1999 and November 4, 1999, respectively.

The International Bureau received the priority document within the time limit, as evidenced by the attached copy of the PCT/IB/308.

It is requested that the file of this application be marked to indicate that the requirements of 35 USC 119 have been fulfilled and that the Patent and Trademark Office kindly acknowledge receipt of this document.

Respectfully submitted,

  
James E. Ledbetter  
Registration No. 28,732

Date: November 1, 2000  
JEL/jph  
Attorney Docket No. L9289.00109 PCT  
STEVENS DAVIS, MILLER & MOSHER, L.L.P.  
1615 L STREET, NW  
P.O. Box 34387  
WASHINGTON, DC 20043-4387  
Telephone: (202) 408-5100  
Facsimile: (202) 408-5200

**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

PCT/JP 00/01225

02.03.00

00/674442  
日本国特許庁

PATENT OFFICE  
JAPANESE GOVERNMENT

JP0001225

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出願年月日  
Date of Application:

1999年11月4日

REC'D 25 APR 2000

WIPO PCT

出願番号  
Application Number:

平成11年特許願第314271号

出願人  
Applicant(s):

松下電器産業株式会社

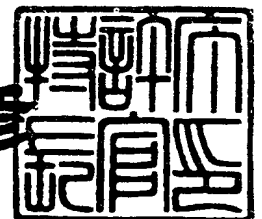
EKU

PRIORITY  
DOCUMENT  
SUBMITTED OR TRANSMITTED IN  
COMPLIANCE WITH RULE 17.1(a) OR (b)

2000年4月7日

特許庁長官  
Commissioner,  
Patent Office

近藤隆彦



出証番号 出証特2000-3023378

【書類名】 特許願

【整理番号】 2906415187

【提出日】 平成11年11月 4日

【あて先】 特許庁長官殿

【国際特許分類】 G10L 9/14

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県横浜市港北区綱島東四丁目3番1号 松下通信工業株式会社内

【氏名】 江原 宏幸

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県川崎市多摩区東三田3丁目10番1号 松下技研株式会社内

【氏名】 森井 利幸

【特許出願人】

【識別番号】 000005821

【氏名又は名称】 松下電器産業株式会社

【代理人】

【識別番号】 100105050

【弁理士】

【氏名又は名称】 鷺田 公一

【先の出願に基づく優先権主張】

【出願番号】 平成11年特許願第 59520号

【出願日】 平成11年 3月 5日

---

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 041243

【納付金額】 21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【包括委任状番号】 9700376

【ブルーフの要否】 要

【書類名】 明細書

【発明の名称】 音源ベクトル生成装置及び音声符号化／復号化装置

【特許請求の範囲】

【請求項 1】 所定のパルス位置候補から第 1 のパルス位置を選択するパルス位置選択手段と、前記第 1 のパルス位置を基準として前記第 1 のパルス位置に近接する第 2 のパルス位置を決定するパルス位置決定手段と、前記第 1 及び第 2 のパルス位置に基づいて雑音符号ベクトルを生成する少なくとも 2 つのベクトル生成手段と、前記少なくとも 2 つのベクトル生成手段により生成された第 1 の雑音符号ベクトルを得る雑音符号ベクトル生成手段と、を具備することを特徴とする音源ベクトル生成装置。

【請求項 2】 前記パルス位置選択手段及び前記パルス位置決定手段により選択及び決定されたパルス位置が伝送フレーム外にならないように前記パルス位置選択手段を制御する制御手段を具備することを特徴とする請求項 1 記載の音源ベクトル生成装置。

【請求項 3】 互いに近接しない複数のパルスを含む第 2 の雑音符号ベクトルを格納するランダム符号帳を具備し、前記雑音符号ベクトル生成手段は、前記第 1 及び第 2 の雑音符号ベクトルから雑音符号ベクトルを生成することを特徴とする請求項 1 又は請求項 2 記載の音源ベクトル生成装置。

【請求項 4】 音声モードを判定するモード判定手段と、判定された音声モードに応じて前記所定のパルス位置候補の数を増減させるパルス位置候補数制御手段を具備することを特徴とする請求項 1 から請求項 3 のいずれかに記載の音源ベクトル生成装置。

【請求項 5】 音源信号のパワを算出するパワ算出手段と、判定された音声モードがノイズモードである場合に平均パワを算出する平均パワ算出手段と、を具備し、前記パルス位置候補数制御手段は、前記平均パワに基づいて前記所定のパルス位置候補の数を増減させることを特徴とする請求項 4 記載の音源ベクトル生成装置。

【請求項 6】 請求項 1 から請求項 5 のいずれかに記載の音源ベクトル生成装置を備えたことを特徴とする音声符号化装置。

【請求項 7】 励振ベクトルを格納した適応符号帳から出力された適応符号ベクトルと請求項 1 記載の音源ベクトル生成装置により得られた雑音符号ベクトルを格納した部分的代数符号帳から出力された雑音符号ベクトルとから新しい励振ベクトルを生成する励振ベクトル生成手段と、適応符号帳に格納された励振ベクトルを前記新しい励振ベクトルに更新する励振ベクトル更新手段と、前記新しい励振ベクトル及び量子化された線形予測分析結果を用いて音声合成信号を生成する音声合成信号生成手段と、を具備することを特徴とする音声符号化装置。

【請求項 8】 適応符号ベクトルの位置情報及び雑音符号ベクトルを指定するインデックス情報を含む音源パラメータを復号する音源パラメータ復号手段と、前記適応符号ベクトルの位置情報から得られた適応符号ベクトル及び前記インデックス情報から得られる互いに近接する少なくとも 2 本のパルスをも有する雑音符号ベクトルを用いて励振ベクトルを生成する励振ベクトル生成手段と、適応符号帳に格納された励振ベクトルを前記励振ベクトルに更新する励振ベクトル更新手段と、前記励振ベクトル及び復号化された量子化線形予測分析結果を用いて音声合成信号を生成する音声合成信号生成手段と、を具備することを特徴とする音声復号化装置。

【請求項 9】 3 つの音源パルスで構成された音源ベクトルを生成し、この音源ベクトルを格納する部分的代数符号帳と、前記音源ベクトルのうち少なくとも 1 組の音源パルス間隔が比較的狭い音源ベクトルを生成するように制限を行う制限手段と、前記部分的代数符号帳のサイズに応じて適応的に使用するランダム符号帳と、を具備することを特徴とする音声符号化復号化装置。

【請求項 10】 制限手段は、前記音源パルスの位置により分類を行うことを特徴とする請求項 9 記載の音声符号化復号化装置。

【請求項 11】 部分的代数符号帳を分割し、前記部分的代数符号帳のサイズを削減した分だけランダム符号帳の割合を大きくすることを特徴とする請求項 9 又は請求項 10 記載の音声符号化復号化装置。

【請求項 12】 ランダム符号帳は、複数のチャンネルで構成されており、チャンネル間で音源パルスが重なることを防止するようにして前記音源パルスの位置を制限することを特徴とする請求項 9 から請求項 11 のいずれかに記載の音声符

号化復号化装置。

【請求項 1 3】 音源ベクトルを格納する代数符号帳と、音声データにおけるノイズ区間のパワに応じて拡散パターンを生成する拡散パターン生成手段と、前記代数符号帳から出力された音源ベクトルのパターンを前記拡散パターンにしたがって拡散するパターン拡散手段と、を具備することを特徴とする音声符号化復号化装置。

【請求項 1 4】 拡散パターン生成手段は、平均ノイズパワが大きい場合に、雑音性が高い拡散パターンを生成し、平均ノイズパワが小さい場合に、雑音性が低い拡散パターンを生成することを特徴とする請求項 1 3 記載の音声符号化復号化装置。

【請求項 1 5】 拡散パターン生成手段は、音声データのモードに応じて拡散パターンを生成することを特徴とする請求項 1 3 又は請求項 1 4 記載の音声符号化復号化装置。

【請求項 1 6】 請求項 7 記載の音声符号化装置を備えたことを特徴とする基地局装置。

【請求項 1 7】 請求項 9 から請求項 1 5 のいずれかに記載の音声符号化復号化装置を備えたことを特徴とする基地局装置。

【請求項 1 8】 請求項 7 記載の音声符号化装置を備えたことを特徴とする通信端末装置。

【請求項 1 9】 請求項 9 から請求項 1 5 のいずれかに記載の音声符号化復号化装置を備えたことを特徴とする通信端末装置。

【請求項 2 0】 所定のパルス位置候補から第 1 のパルス位置を選択するパルス位置選択工程と、前記第 1 のパルス位置を基準として前記第 1 のパルス位置に近接する第 2 のパルス位置を決定するパルス位置決定工程と、前記第 1 及び第 2 のパルス位置に基づいて雑音符号ベクトルを生成する少なくとも 2 つのベクトル生成工程と、前記少なくとも 2 つのベクトル生成手段により生成された第 1 の雑音符号ベクトルを得る雑音符号ベクトル生成工程と、を具備することを特徴とする音源ベクトル生成方法。

【発明の詳細な説明】



【0001】

【発明の属する技術分野】

本発明は、音声信号を符号化して伝送する移動通信システムなどにおける低ビットレート音声符号化装置、特に音声信号を声道情報と音源情報とに分離して表現するようなCELP (Code Excited Linear Prediction) 型音声符号化装置などに関する。

【0002】

【従来の技術】

ディジタル移動通信や音声蓄積の分野においては、電波や記憶媒体の有効利用のために音声情報を圧縮し、高能率で符号化するための音声符号化装置が用いられている。中でもCELP (Code Excited Linear Prediction: 符号励振線形予測符号化) 方式をベースにした方式が中・低ビットレートにおいて広く実用化されている。CELPの技術については、M.R.Schroeder and B.S.Atal: "Code-Excited Linear Prediction (CELP): High-quality Speech at Very Low Bit Rates", Proc. ICASSP-85, 25.1.1, pp.937-940, 1985" に示されている。

【0003】

CELP型音声符号化方式は、音声のある一定のフレーム長 (5ms ~ 50ms 程度) に区切り、各フレーム毎に音声の線形予測を行い、フレーム毎の線形予測による予測残差 (励振信号) を、既知の波形からなる適応符号ベクトルと雑音符号ベクトルを用いて符号化するものである。適応符号ベクトルは、過去に生成した駆動音源ベクトルを格納している適応符号帳から選択されて使用され、雑音符号ベクトルは、予め用意された定められた数の定められた形状を有するベクトルを格納している雑音符号帳から選択されて使用される。雑音符号帳に格納される雑音符号ベクトルには、ランダムな雑音系列のベクトルや何本かのパルスを異なる位置に配置することによって生成されるベクトルなどが用いられる。

【0004】

数本のパルスを異なる位置に配置するタイプの雑音符号帳の代表的なものの一つに代数符号帳がある。代数符号帳については「ITU-T勧告G. 729」などに具体的内容が示されている。

## 【0 0 0 5】

代数符号帳を用いた雑音符号ベクトル生成器の従来例を図 4 0 を参照して以下に具体的に説明する。

## 【0 0 0 6】

図 4 0 は、代数符号帳を用いた雑音符号ベクトル生成器の基本的なブロック図である。図において、第 1 のパルス発生器 1、第 2 のパルス発生器 2 から発生されたパルスを加算器 3 で加算して、2 本のパルスを異なる位置に立てることによって雑音符号ベクトルを生成している。代数符号帳の具体例を図 4 1 及び図 4 2 に示す。図 4 1 は、8 0 サンプルの中に 2 本のパルスを立てる一例、図 4 2 は 8 0 サンプルの中に 3 本のパルスを立てる一例、をそれぞれ示している。なお、図 4 1 及び図 4 2 において、表の下部に記載されている数はパルス位置の組み合わせの数である。

## 【0 0 0 7】

## 【発明が解決しようとする課題】

しかしながら、上記従来 of 代数符号帳を用いた雑音符号ベクトル生成器においては、各音源パルスの探索位置が独立しており、ある音源パルスと別の音源パルスとの相対的位置関係を利用することはない。このため、様々な形状の雑音符号ベクトルを生成することが可能である一方、十分なパルス位置を表現するために多くのビット数が必要となり、生成されるべき雑音符号ベクトルの形状に偏りが見られる場合には、必ずしも効率的な符号帳ではないという問題がある。また、代数符号帳に必要なビット数を減らすために、音源パルス数を減らす手法が考えられるが、この場合は音源パルスが少ないために無声部や定常雑音部での主観的品質が大きく劣化するという問題がある。また、無声部や定常雑音部の主観的品質を改善するために、音源のモード切換えを行うという手法があるが、モード判定誤りが生じた場合の問題がある。

## 【0 0 0 8】

本発明はかかる点に鑑みてなされたものであり、雑音符号帳のサイズを削減することができ、無声部や定常雑音部に対する品質を改善することができ、しかもモード判定誤り時の品質劣化を抑えつつ、無声音声や背景雑音に対する符号化性

能を改善することができる音源ベクトル生成装置及び音声符号化／復号化装置を提供することを目的とする。

【 0 0 0 9 】

【課題を解決するための手段】

本発明の音源ベクトル生成装置は、所定のパルス位置候補から第 1 のパルス位置を選択するパルス位置選択手段と、前記第 1 のパルス位置を基準として前記第 1 のパルス位置に近接する第 2 のパルス位置を決定するパルス位置決定手段と、前記第 1 及び第 2 のパルス位置に基づいて雑音符号ベクトルを生成する少なくとも 2 つのベクトル生成手段と、前記少なくとも 2 つのベクトル生成手段により生成された第 1 の雑音符号ベクトルを得る雑音符号ベクトル生成手段と、を具備する構成を採る。

【 0 0 1 0 】

この構成によれば、互いに近接する少なくとも 2 つのパルスを有する雑音符号ベクトルを生成することにより、代数符号帳サイズを効率的に削減することができる。

【 0 0 1 1 】

本発明の音源ベクトル生成装置は、上記構成において、前記パルス位置選択手段及び前記パルス位置決定手段により選択及び決定されたパルス位置が伝送フレーム外にならないように前記パルス位置選択手段を制御する制御手段を具備する構成を採る。

【 0 0 1 2 】

この構成によれば、パルス位置選択手段及びパルス位置決定手段により選択及び決定されたパルス位置が伝送フレーム外にならないパルス位置範囲で探索を行って、雑音符号ベクトルを生成することができる。

【 0 0 1 3 】

本発明の音源ベクトル生成装置は、上記構成において、互いに近接しない複数のパルスを含む第 2 の雑音符号ベクトルを格納するランダム符号帳を具備し、前記雑音符号ベクトル生成手段は、前記第 1 及び第 2 の雑音符号ベクトルから雑音符号ベクトルを生成する構成を採る。

【 0 0 1 4 】

この構成によれば、無声音声や定常雑音信号に対応したランダム符号帳を部分的代数符号帳と併用することにより、無声部や定常雑音部に対する主観的品質を改善することができる。

【 0 0 1 5 】

本発明の音源ベクトル生成装置は、上記構成において、音声モードを判定するモード判定手段と、判定された音声モードに応じて前記所定のパルス位置候補の数を増減させるパルス位置候補数制御手段を具備する構成を採る。

【 0 0 1 6 】

この構成によれば、モード判定により代数符号帳とランダム符号帳の利用割合を変化させることにより、モード判定誤り時の品質劣化を抑えつつ、無声音声や背景雑音に対する符号化性能を改善することができる。

【 0 0 1 7 】

本発明の音源ベクトル生成装置は、上記構成において、音源信号のパワを算出するパワ算出手段と、判定された音声モードがノイズモードである場合に平均パワを算出する平均パワ算出手段と、を具備し、前記パルス位置候補数制御手段は、前記平均パワに基づいて前記所定のパルス位置候補の数を増減させ構成を採る。

【 0 0 1 8 】

この構成によれば、モード判定誤り時の品質劣化をより効率良く抑えつつ、無声音声や背景雑音に対する符号化性能を改善することができる。

【 0 0 1 9 】

本発明の音声符号化装置は、上記構成の音源ベクトル生成装置を備えたことを特徴とする。

【 0 0 2 0 】

本発明の音声符号化装置は、励振ベクトルを格納した適応符号帳から出力された適応符号ベクトルと請求項 1 記載の音源ベクトル生成装置により得られた雑音符号ベクトルを格納した部分的代数符号帳から出力された雑音符号ベクトルとから新しい励振ベクトルを生成する励振ベクトル生成手段と、適応符号帳に格納さ

れた励振ベクトルを前記新しい励振ベクトルに更新する励振ベクトル更新手段と、前記新しい励振ベクトル及び量子化された線形予測分析結果を用いて音声合成信号を生成する音声合成信号生成手段と、を具備する構成を採る。

## 【0021】

この構成によれば、互いに近接する少なくとも2つのパルスを有する雑音符号ベクトルを生成することにより、代数符号帳サイズを効率的に削減することができ、ビットレート及び演算量の小さい音声符号化装置を実現することができる。

## 【0022】

本発明の音声復号化装置は、適応符号ベクトルの位置情報及び雑音符号ベクトルを指定するインデックス情報を含む音源パラメータを復号する音源パラメータ復号手段と、前記適応符号ベクトルの位置情報から得られた適応符号ベクトル及び前記インデックス情報から得られる互いに近接する少なくとも2本のパルスを有する雑音符号ベクトルを用いて励振ベクトルを生成する励振ベクトル生成手段と、適応符号帳に格納された励振ベクトルを前記励振ベクトルに更新する励振ベクトル更新手段と、前記励振ベクトル及び復号化された量子化線形予測分析結果を用いて音声合成信号を生成する音声合成信号生成手段と、を具備する構成を採る。

## 【0023】

この構成によれば、互いに近接する少なくとも2つのパルスを有する雑音符号ベクトルを用いているので、代数符号帳サイズを効率的に削減することができ、ビットレートの小さい音声復号化装置を実現することができる。

## 【0024】

本発明の音声符号化復号化装置は、3つの音源パルスで構成された音源ベクトルを生成し、この音源ベクトルを格納する部分的代数符号帳と、前記音源ベクトルのうち少なくとも1組の音源パルス間隔が比較的狭い音源ベクトルを生成するように制限を行う制限手段と、前記部分的代数符号帳のサイズに応じて適応的に使用するランダム符号帳と、を具備する構成を採る。

## 【0025】

この構成によれば、音源パルスを3パルスに設定して部分的代数符号帳を構成

するので、基本性能の高い音声符号化復号化装置を実現することができる。

【0026】

本発明の音声符号化復号化装置は、上記構成において、制限手段が、前記音源パルスの位置（インデックス）により分類を行う構成を採る。

【0027】

この構成によれば、規則的な音源パルス位置探索を行うことができるので、探索に要する演算量を必要最小限に抑えることができる。

【0028】

本発明の音声符号化復号化装置は、上記構成において、部分的代数符号帳を分割し、前記部分的代数符号帳のサイズを削減した分だけランダム符号帳の割合を大きくする構成を採る。

【0029】

この構成によれば、モード情報などによってランダム符号帳サイズを変化させても共通部分のインデックスを共用することが可能であり、モード情報などの誤りの影響を抑えることができる。

【0030】

本発明の音声符号化復号化装置は、上記構成において、ランダム符号帳が、複数のチャンネルで構成されており、チャンネル間で音源パルスが重なることを防止するようにして前記音源パルスの位置を制限する構成を採る。

【0031】

この構成によれば、音源領域において各チャンネルから生成されるベクトル間の直交性を保証することができるので、効率の良いランダム符号帳を構成することができる。

【0032】

本発明の音声符号化復号化装置は、音源ベクトルを格納する代数符号帳と、音声データにおけるノイズ区間のパワに応じて拡散パターンを生成する拡散パターン生成手段と、前記代数符号帳から出力された音源ベクトルのパターンを前記拡散パターンにしたがって拡散するパターン拡散手段と、を具備する構成を採る。

【0033】

この構成によれば、ノイズパワーに応じて拡散パタンの雑音性を制御することができるので、雑音レベルに対してロバストな音声符号化復号化装置を実現することができる。

## 【 0 0 3 4 】

本発明の音声符号化復号化装置は、上記構成において、拡散パターン生成手段が、平均ノイズパワーが大きい場合に、雑音性が高い拡散パターンを生成し、パワーが小さい場合に、雑音性が低い拡散パターンを生成する構成を採る。

## 【 0 0 3 5 】

この構成によれば、雑音レベルが高い場合はより雑音的な信号を、雑音レベルが低い場合はよりクリーンな信号を表現することができる。

## 【 0 0 3 6 】

本発明の音声符号化復号化装置は、上記構成において、拡散パターン生成手段は、音声データのモードに応じて拡散パターンを生成する構成を採る。

## 【 0 0 3 7 】

この構成によれば、モードに応じて、音声区間（有声区間）では拡散パタンの雑音性を中程度以下にすることも可能となり、ノイズ中の音声品質を改善することができる。

## 【 0 0 3 8 】

本発明の基地局装置は、上記構成の音声符号化装置を備えたことを特徴とする。また、本発明の通信端末装置は、上記構成の音声符号化装置を備えたことを特徴とする。

## 【 0 0 3 9 】

本発明の音源ベクトル生成方法は、所定のパルス位置候補から第 1 のパルス位置を選択するパルス位置選択工程と、前記第 1 のパルス位置を基準として前記第 1 のパルス位置に近接する第 2 のパルス位置を決定するパルス位置決定工程と、前記第 1 及び第 2 のパルス位置に基づいて雑音符号ベクトルを生成する少なくとも 2 つのベクトル生成工程と、前記少なくとも 2 つのベクトル生成手段により生成された第 1 の雑音符号ベクトルを得る雑音符号ベクトル生成工程と、を具備する。

## 【 0 0 4 0 】

この方法によれば、互いに近接する少なくとも2つのパルスを含む雑音符号ベクトルを生成することにより、代数符号帳サイズを効率的に削減することができる。

## 【 0 0 4 1 】

## 【発明の実施の形態】

本発明の骨子は、部分的代数符号帳を用いて雑音符号ベクトルを生成することにより、すなわち代数符号帳から生成される複数の音源パルスのうち、少なくとも2本は近接するような組み合わせのみを生成する雑音符号ベクトルを用いることにより、代数符号帳サイズを効率的に削減する。また、無声音声や定常雑音信号に対応したランダム符号帳を部分的代数符号帳と併用することにより、すなわち無声部や定常雑音部に有効な音源ベクトルを格納することによって、無声部や定常雑音部に対する主観的品質を改善する。さらに、モード判定結果によって、部分的代数符号帳サイズと、併用するランダム符号帳のサイズとの比率を切換えることにより、モード判定誤り時の品質劣化を抑えつつ、無声音声や背景雑音に対する符号化性能を改善して主観的品質を改善する。

## 【 0 0 4 2 】

ここで、近接するパルスとは、あるパルスからの距離が1.25ms以下、すなわち8kHzサンプリングのデジタル信号において、10サンプル程度以下であるパルスのことをいう。

## 【 0 0 4 3 】

以下、本発明の実施の形態について、添付図面を参照して詳細に説明する。

## 【 0 0 4 4 】

## (実施の形態1)

図1は、本発明に係る音声符号化及び／又は復号化装置を備えた音声信号送信機及び／又は受信機を示すブロック図である。

## 【 0 0 4 5 】

図1に示す音声信号送信機では、音声信号101が音声入力装置102によって電氣的アナログ信号に変換され、A/D変換器103に出力される。アナログ



音声信号は、A/D変換器103によってデジタル音声信号に変換され、音声符号化装置104に出力される。音声符号化装置104は、音声符号化処理を行い、符号化した情報をRF変調装置105に出力する。RF変調装置105においては、符号化された音声信号に対して、変調・増幅・符号拡散などの電波として送出するための処理を行い、符号化された音声信号を送信アンテナ1106に出力する。最後に送信アンテナ106から電波(RF信号)が送出される。

## 【0046】

一方、受信機においては、電波(RF信号)を受信アンテナ107で受信する。受信信号は、RF復調装置108に送られる。RF復調器108は、符号逆拡散・復調など電波信号を符号化情報に変換するための処理を行い、符号化情報を音声復号化装置109に出力する。音声復号化装置109は、符号化情報の復号処理を行ってデジタル復号音声信号をD/A変換器110へ出力する。D/A変換器110は、音声復号化装置109から出力されたデジタル復号音声信号をアナログ復号音声信号に変換して音声出力装置111に出力する。最後に音声出力装置111が電氣的アナログ復号音声信号を復号音声に変換して出力する。

## 【0047】

次に、上記構成を有する音声信号送信機及び／又は受信機における雑音符号ベクトル生成器について説明する。図2は、実施の形態1に係る雑音符号ベクトル生成器を備えた音声符号化装置を示すブロック図である。同図に示す音声符号化装置は、前処理器201、LPC分析器202、LPC量子化器203、適応符号帳204、乗算器205、部分的代数符号帳206、乗算器207、加算器208、LPC合成フィルタ209、加算器210、聴覚重みづけ器211、誤差最小化器212を備える。

## 【0048】

この雑音符号ベクトル生成器においては、入力音声データは、音声信号をA/D変換して得られるデジタル信号であり、処理単位時間(フレーム)毎に前処理器201に入力される。前処理器201は、入力音声データを主観的に高品質化したり符号化に適した状態の信号に変換するための処理を行うもので、例えば直流成分をカットするためのハイパスフィルタ処理や音声信号の特徴を強調する

ようなプリアンファシス処理などを行う。

【0049】

前処理後の信号は、LPC分析器202と加算器210とに出力される。LPC分析器202は、前処理器201から入力した信号を用いてLPC分析（線形予測分析）を行い、得られたLPC（線形予測係数）をLPC量子化器203に出力する。LPC量子化器203は、LPC分析器202から入力したLPCの量子化を行い、量子化LPCをLPC合成フィルタ209へ出力し、量子化LPCの符号化データを伝送路を通じて復号器側へ出力する。

【0050】

適応符号帳204は、過去に生成した励振ベクトル（加算器208から出力されるベクトル）のバッファであり、誤差最小化器212によって指定された位置から適応符号ベクトルを切り出して乗算器205へ出力する。乗算器205は適応符号帳204から出力された適応符号ベクトルに適応符号ベクトル利得を乗じて加算器208へ出力する。適応符号ベクトル利得は、誤差最小化器によって指定される。部分的代数符号帳206は、後述する図4や図10又はこれに類する構成を有する符号帳であり、少なくとも2本のパルスの位置が近接している数本のパルスから成る雑音符号ベクトルを乗算器207へ出力する。

【0051】

乗算器207は、部分的代数符号帳206から出力された雑音符号ベクトルに雑音符号ベクトル利得を乗じて加算器208へ出力する。加算器208は、乗算器205から出力された適応符号ベクトル利得乗算後の適応符号ベクトルと乗算器207から出力された雑音符号ベクトル利得乗算後の雑音符号ベクトルとのベクトル加算を行うことにより励振ベクトルを生成し、適応符号帳204とLPC合成フィルタ209とに出力する。

【0052】

適応符号帳204へ出力された励振ベクトルは、適応符号帳204を更新する場合に用いられ、LPC合成フィルタ209に出力された励振ベクトルは、合成音声を生成するために用いられる。LPC合成フィルタ209は、LPC量子化器203から出力された量子化LPCを用いて構成される線形予測フィルタであ

って、加算器 208 から出力された励振ベクトルを用いて LPC 合成フィルタを駆動し、合成信号を加算器 210 に出力する。

## 【0053】

加算器 210 は、前処理器 201 から出力された前処理後の入力音声信号と LPC 合成フィルタ 209 から出力された合成信号との差分（誤差）信号を計算し、聴覚重みづけ器 211 に出力する。聴覚重みづけ器 211 は、加算器 210 から出力される差分信号を入力として、聴覚的な重みづけを行い、誤差最小化器 212 へ出力する。誤差最小化器 212 は、聴覚重みづけ器 211 から出力された聴覚重みづけ後の差分信号を入力として、例えばその 2 乗和が最小となるように適応符号帳 204 から適応符号ベクトルを切り出す位置と、部分的代数符号帳 206 から生成する雑音符号ベクトルと、乗算器 205 で乗じる適応符号ベクトル利得と、乗算器 207 で乗じる雑音符号ベクトル利得との値を調整し、各々を符号化し音源パラメータ符号化データとして伝送路を通じて復号器側に出力する。

## 【0054】

図 3 は、実施の形態 1 に係る雑音符号ベクトル生成器を備えた音声復号化装置を示すブロック図である。同図に示す音声復号化装置は、LPC 復号器 301、音源パラメータ復号器 302、適応符号帳 303、乗算器 304、部分的代数符号帳 305、乗算器 306、加算器 307、LPC 合成フィルタ 308、後処理器 309 を備える。

## 【0055】

伝送路を通じて LPC 符号化データと音源パラメータ符号化データがフレーム単位で LPC 復号器 301 と音源パラメータ復号器 302 とにそれぞれ入力される。LPC 復号器 301 は、量子化 LPC を復号して LPC 合成フィルタ 308 に出力する。後処理器 309 で量子化 LPC を使用する場合は、後処理器 309 にも同時に出力される。音源パラメータ復号器 302 は、適応符号ベクトルを切り出す位置情報と、適応符号ベクトル利得と、雑音符号ベクトルを指定するインデックス情報と、雑音符号ベクトル利得とを、適応符号帳 303 と、乗算器 304 と、部分的代数符号帳 305 と、乗算器 306 とにそれぞれ出力する。

## 【0056】

適応符号帳 3 0 3 は、過去に生成した励振ベクトル（加算器 3 0 7 から出力されるベクトル）のバッファであり、音源パラメータ復号器 3 0 2 から入力した切り出し位置から適応符号ベクトルを切り出して乗算器 3 0 4 に出力する。乗算器 3 0 4 は、適応符号帳 3 0 3 から出力された適応符号ベクトルに、音源パラメータ復号器 3 0 2 から入力した適応符号ベクトル利得を乗じて加算器 3 0 7 へ出力する。

## 【 0 0 5 7 】

部分的代数符号帳 3 0 5 は、後述する図 4 や図 1 0 又はこれに類する構成を有する図 2 の 2 0 6 に示したものと同一の部分的代数符号帳であり、音源パラメータ復号器 3 0 4 から入力したインデックスで指定される少なくとも 2 本のパルスの位置が近接している数本のパルスから成る雑音符号ベクトルを乗算器 3 0 6 へ出力する。

## 【 0 0 5 8 】

乗算器 3 0 6 は、部分的代数符号帳から出力された雑音符号ベクトルに、音源パラメータ復号器 3 0 2 から入力される雑音符号ベクトル利得を乗じて、加算器 3 0 7 へ出力する。加算器 3 0 7 は、乗算器 3 0 6 から出力される適応符号ベクトル利得乗算後の適応符号ベクトルと、乗算器 3 0 6 から出力された雑音符号ベクトル利得乗算後の雑音符号ベクトルとのベクトル加算を行うことにより励振ベクトルを生成し、適応符号帳 3 0 3 と L P C 合成フィルタ 3 0 8 とに出力する。

## 【 0 0 5 9 】

適応符号帳 3 0 3 へ出力された励振ベクトルは、適応符号帳 3 0 3 を更新する場合に用いられ、L P C 合成フィルタ 3 0 8 に出力された励振ベクトルは、合成音声を生成するために用いられる。L P C 合成フィルタ 3 0 8 は、L P C 復号器 3 0 1 から出力された量子化 L P C を用いて構成される線形予測フィルタであって、加算器 3 0 7 から出力された励振ベクトルを用いて L P C 合成フィルタを駆動し、合成信号を後処理器 3 0 9 に出力する。

## 【 0 0 6 0 】

後処理器 3 0 9 は、L P C 合成フィルタ 3 0 8 から出力される合成音声に対して、ホルマント強調処理やピッチ強調処理やスペクトル傾斜補正処理などから成

るポストフィルタ処理や定常的な背景雑音を聞きやすくするための処理など主観的品質を改善するための処理を行い、復号音声データとして出力する。

## 【0061】

次に、本発明に係る雑音符号ベクトル生成器について詳細に説明する。図4は、本発明の実施の形態1に係る雑音符号ベクトル生成装置の構成を示すブロック図である。

## 【0062】

第1のパルス発生器401は、例えば図5(a)のパルス番号1の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第1のパルスを立て、加算器404に出力する。また同時に、第1のパルス発生器401は、第1のパルスを立てた位置情報をパルス位置限定器402に出力する。パルス位置限定器402は、第1のパルス発生器401から第1のパルス位置を入力し、その位置を基準にして第2のパルスの位置候補を決定する。

## 【0063】

第2のパルスの位置候補は、例えば図5(a)のパルス番号2の欄に示されるように第1のパルスの位置(=P1)からの相対表現で表される。パルス位置限定器402は、第2のパルスの位置候補を第2のパルス発生器403へ出力する。第2のパルス発生器403は、パルス位置限定器402から入力された第2のパルスの位置候補の一つに第2のパルスを立て、加算器404に出力する。

## 【0064】

加算器404は、第1のパルス発生器401から出力された第1のパルスと第2のパルス発生器403から出力された第2のパルスとを入力して2本のパルスから成る第1の雑音符号ベクトルを切換えスイッチ409に出力する。

## 【0065】

一方、第2のパルス発生器407は、例えば図5(b)のパルス番号2の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第2のパルスを立て、加算器408に出力する。また同時に、第2のパルス発生器407は、第2のパルスを立てた位置情報をパルス位置限定器406に出力する。パルス位置限定器406は、第2のパルス発生器407から第2のパルス位置を入力し、その位置を基準に

して第 1 のパルスの位置候補を決定する。

【0066】

第 1 のパルスの位置候補は、例えば図 5 (b) のパルス番号 1 の欄に示されるように第 2 のパルスの位置 (= P 2) からの相対表現で表される。パルス位置限定器 4 0 6 は、第 1 のパルスの位置候補を第 1 のパルス発生器 4 0 5 へ出力する。第 1 のパルス発生器 4 0 5 は、パルス位置限定器 4 0 6 から入力された第 1 のパルスの位置候補の一つに第 1 のパルスを立て、加算器 4 0 8 に出力する。

【0067】

加算器 4 0 8 は、第 1 のパルス発生器 4 0 5 から出力された第 1 のパルスと第 2 のパルス発生器 4 0 7 から出力された第 2 のパルスとを入力して 2 本のパルスから成る第 2 の雑音符号ベクトルを切換えスイッチ 4 0 9 に出力する。

【0068】

切換えスイッチ 4 0 9 は、加算器 4 0 4 から出力される第 1 の雑音符号ベクトルと、加算器 4 0 8 から出力される第 2 の雑音符号ベクトルのどちらか一方を選択して最終的な雑音符号ベクトル 4 1 0 として出力する。この選択は外部からの制御によって指定される。

【0069】

なお、2 本のパルスのうち一方を上記のように絶対位置で表し、他方を上記のように相対位置で表現した場合、絶対位置で表されるパルスがフレーム末尾付近にある場合に相対位置で表現されるパルスがフレーム外にはみ出す場合がある。このため、実際の探索アルゴリズムにおいては、はみ出す組み合わせが生じる部分のみ別パターンとし、図 5 に示すように 3 種類の探索位置パターン (a ~ c) に分けて探索することが考えられる。図 5 はフレーム長を 8 0 サンプル (0 ~ 7 9) とし、1 フレームの中に 2 本のパルスを立てる場合の一例を示す。図 5 に示した符号帳からは、図 4 0 に示す従来の代数符号帳から生成できる雑音符号ベクトルの総エントリの一部のみを生成できる。この意味で、図 5 に示すような本発明の代数符号帳を部分的代数符号帳と呼ぶこととする。

【0070】

以下に図 6 ~ 図 8 を参照して図 5 の符号帳を用いた上記実施の形態における雑

音符号ベクトル生成方法（符号化方法、雑音符号帳探索方法）の処理の流れについて説明する。図 6 では、パルスの極性（+、-）は別途符号化されること想定してパルスの位置のみを符号化する場合について具体的に示している。

【 0 0 7 1 】

まず、ステップ（以下、STと省略する）6 0 1において、ループ変数  $i$ 、誤差関数最大値  $Max$ 、インデックス  $idx$ 、出力インデックス  $index$ 、第 1 のパルス位置  $position 1$ 、第 2 のパルス位置  $position 2$  の初期化が行われる。

【 0 0 7 2 】

ここで、ループ変数  $i$  は、絶対位置で表現されるパルスのループ変数として使われ、初期値は 0 である。誤差関数最大値  $Max$  は、表現可能な最小値（例えば「 $-10^3 2$ 」）に初期化され、探索ループで計算される誤差評価関数の最大化を行うために用いられる。インデックス  $idx$  は、本雑音符号ベクトル生成方法によって生成されるコードベクトルの各々に付与されるインデックスで、初期値は 0 であり、パルスの位置を一つ変えるたびにインクリメントされる。 $index$  は、最終的に出力される雑音符号ベクトルのインデックス、 $position 1$  は、最終的に決定される第 1 のパルスの位置、 $position 2$  は、最終的に決定される第 2 のパルスの位置である。

【 0 0 7 3 】

次に、ST 6 0 2 において、第 1 のパルス位置 ( $p 1$ ) を  $pos 1 a [j]$  にセットする。 $pos 1 a [ ]$  は、図 5 (a) のパルス番号 1 の欄に示される位置 (0、2、 $\dots$ 、7 2) である。ここでは、第 1 のパルスが絶対位置で表現されるパルスである。

【 0 0 7 4 】

次に、ST 6 0 3 においてループ変数  $j$  の初期化が行われる。ループ変数  $j$  は相対位置で表現されるパルスのループ変数で、初期値は 0 である。ここでは、第 2 のパルスが相対位置で表現される。

【 0 0 7 5 】

次に、ST 6 0 4 において、第 2 のパルス位置 ( $p 2$ ) を  $p 1 + pos 2 a [$

j] にセットする。p 1 は既に S T 6 0 2 においてセットされている第 1 のパルス位置であり、p o s 2 a [ 4 ] = { 1, 3, 5, 7 } である。p o s 2 a [ ] の要素数を減らすことにより部分的代数符号帳のサイズ（雑音符号ベクトルの総エントリ数）を減らすことができる。この場合、減らした数に応じて図 5 （ c ）の内容を変更する必要がある。また、増やす場合も同様である。

【 0 0 7 6 】

次に、S T 6 0 5 において、セットされた 2 本のパルス位置にパルスを立てた場合の誤差評価関数 E の計算を行う。誤差評価関数は、ターゲットとなるベクトルと雑音符号ベクトルから合成されるベクトルとの誤差を評価するためのもので、例えば下記式（ 1 ）が用いられる。なお、C E L P 符号化器で一般的によく用いられるように、適応符号ベクトルに対して雑音符号ベクトルを直交化する場合には式（ 1 ）を変形した式を用いることになる。式（ 1 ）の値が最大になるときにターゲットとしているベクトルと雑音符号ベクトルで合成フィルタを駆動して得られる合成ベクトルとの誤差が最小となる。

【数 1】

$$\frac{(x' H c i)^2}{c i' H' H c i}$$

x: ターゲットベクトル  
H: 合成フィルタのインパルス畳み込み行列  
c: 雑音符号ベクトル ( i はインデックス番号 )

【 0 0 7 7 】

次に、S T 6 0 6 において、誤差評価関数 E の値が誤差評価関数最大値 M a x を越えているかどうかの判定を行う。E 値が最大値 M a x を越えていれば、S T 6 0 7 に進み、越えていなければ S T 6 0 7 をスキップして S T 6 0 8 に進む。

【 0 0 7 8 】

S T 6 0 7 では、i n d e x と M a x と p o s i t i o n 1 と p o s i t i o n 2 の更新が行われる。即ち、誤差評価関数最大値 M a x を S T 6 0 5 にて計算された誤差評価関数 E に更新し、i n d e x を i d x に更新し、p o s i t i o n 1 を第 1 のパルスの位置 p 1 に更新し、p o s i t i o n 2 を第 2 のパルスの



位置 p 2 に更新する。

【0079】

次に、ST608において、ループ変数 j とインデックス番号 i d x をそれぞれインクリメントする。ループ変数 j をインクリメントすることによって第2のパルスの位置を動かし、次のインデックス番号の雑音符号ベクトルを評価することになる。

【0080】

次に、ST609において、ループ変数 j が第2のパルスの位置候補の総数 NUM2 a 未満かどうかのチェックを行う。図5に示す部分的代数符号帳では、NUM2 a = 4 である。ループ変数 j が NUM2 a 未満の場合は j のループを繰り返すために ST604 に戻る。ループ変数 j が NUM2 a に達していれば、j のループは終了し ST610 に進む。

【0081】

ST610では、ループ変数 i のインクリメントが行われる。ループ変数 i をインクリメントすることによって第1のパルスの位置を動かし、次のインデックス番号の雑音符号ベクトルを評価することになる。

【0082】

次に、ST611において、ループ変数 i が第1のパルスの位置候補の総数 NUM1 a 未満かどうかのチェックを行う。図5に示す部分的代数符号帳では、NUM1 a = 37 である。ループ変数 i が NUM1 a 未満の場合は i のループを繰り返すために ST602 に戻る。ループ変数 i が NUM1 a に達していれば、i のループは終了し、図7の ST701 に進む。ST612に進んだ時点で図5 ( a ) の探索は終了し、図5 ( b ) の探索ループが開始される。

【0083】

次に、ST701では、ループ変数 i がクリアされて0になる。ST702において、第2のパルス位置 ( p 2 ) を p o s 2 b [ i ] にセットする。p o s 2 b [ ] は図5 ( b ) のパルス番号2の欄に示される位置 ( 1、3、・・・、61 ) である。ここでは第2のパルスが絶対位置で表現されるパルスである。

【0084】

次に、ST 7 0 3においてループ変数  $j$  の初期化が行われる。ループ変数  $j$  は相対位置で表現されるパルスのループ変数で、初期値は 0 である。ここでは、第 1 のパルスが相対位置で表現される。

【0 0 8 5】

次に、ST 7 0 4において第 1 のパルス位置 ( $p 1$ ) を  $p 2 + p o s 1 b [ j ]$  にセットする。 $p 2$  は既に ST 7 0 2においてセットされている第 2 のパルス位置、 $p o s 1 b [ 4 ] = \{ 1, 3, 5, 7 \}$  である。 $p o s 1 b [ ]$  の要素数を減らすことにより部分的代数符号帳のサイズ (雑音符号ベクトルの総エントリ数) を減らすことができる。この場合、減らした数に応じて図 5 (c) の内容を変更する必要がある。また、 $p o s 1 b [ ]$  の要素数を増やす場合も同様である。

【0 0 8 6】

次に、ST 7 0 5において、セットされた 2 本のパルス位置にパルスを立てた場合の誤差評価関数  $E$  の計算を行う。誤差評価関数は、ターゲットとなるベクトルと雑音符号ベクトルから合成されるベクトルとの誤差を評価するためのもので、例えば式 (1) に示されるような式が用いられる。なお、CELP 符号化器で一般的によく用いられるように、適応符号ベクトルに対して雑音符号ベクトルを直交化する場合には式 (1) を変形した式を用いることになる。式 (1) の値が最大になるときにターゲットとしているベクトルと雑音符号ベクトルで合成フィルタを駆動して得られる合成ベクトルとの誤差が最小となる。

【0 0 8 7】

次に、ST 7 0 6において、誤差評価関数  $E$  の値が誤差評価関数最大値  $M a x$  を越えているかどうかの判定を行う。 $E$  値が最大値  $M a x$  を越えていれば ST 7 0 7に進み、越えていなければ ST 7 0 7をスキップして ST 7 0 8に進む。

【0 0 8 8】

ST 7 0 7では、 $i n d e x$  と  $M a x$  と  $p o s i t i o n 1$  と  $p o s i t i o n 2$  の更新が行われる。即ち、誤差評価関数最大値  $M a x$  を ST 7 0 5にて計算された誤差評価関数  $E$  に更新し、 $i n d e x$  を  $i d x$  に更新し、 $p o s i t i o n 1$  を第 1 のパルスの位置  $p 1$  に更新し、 $p o s i t i o n 2$  を第 2 のパルスの

位置 p 2 に更新する。

【0089】

次に、ST708において、ループ変数 j とインデックス番号 i d x をそれぞれインクリメントする。ループ変数 j をインクリメントすることによって第 1 のパルスの位置を動かし、次のインデックス番号の雑音符号ベクトルを評価することになる。

【0090】

次に、ST709において、ループ変数 j が第 1 のパルスの位置候補の総数 NUM1 b 未満かどうかのチェックを行う。図 5 に示す部分的代数符号帳では、NUM1 b = 4 である。ループ変数 j が NUM1 b 未満の場合は、j のループを繰り返すために ST704 に戻る。ループ変数 j が NUM1 b に達していれば、j のループは終了し ST710 に進む。

【0091】

ST701では、ループ変数 i のインクリメントが行われる。ループ変数 i をインクリメントすることによって第 2 のパルスの位置を動かし、次のインデックス番号の雑音符号ベクトルを評価することになる。

【0092】

次に、ST711において、ループ変数 i が第 2 のパルスの位置候補の総数 NUM2 b 未満かどうかのチェックを行う。図 5 に示す部分的代数符号帳では、NUM2 b = 36 である。ループ変数 i が NUM2 b 未満の場合は、i のループを繰り返すために ST702 に戻る。ループ変数 i が NUM2 b に達していれば、i のループは終了し、図 8 の ST801 に進む。ST801 に進んだ時点で図 5 (b) の探索は終了し、図 5 (c) の探索ループが開始される。

【0093】

ST801では、ループ変数 i がクリアされて 0 になる。次に、ST802において第 1 のパルス位置 (p 1) を pos1c [i] にセットする。pos1c [ ] は図 5 (c) のパルス番号 1 の欄に示される位置 (74、76、78) である。ここでは第 1 第 2 双方のパルスが絶対位置で表現される。

【0094】

次に、ST803においてループ変数  $j$  の初期化が行われる。ループ変数  $j$  は第2のパルスのループ変数で、初期値は0である。

【0095】

次に、ST804において、第2のパルス位置 ( $p2$ ) を  $pos2c[j]$  にセットする。 $pos2c[ ]$  は図5(c)のパルス番号2の欄に示される位置 {73、75、77、79} である。

【0096】

次に、ST805において、セットされた2本のパルス位置にパルスを立てた場合の誤差関数  $E$  の計算を行う。誤差関数は、ターゲットとなるベクトルと雑音符号ベクトルから合成されるベクトルとの誤差を評価するためのもので、例えば式(1)に示されるような式が用いられる。なお、CELP符号化器で一般的によく用いられるように、適応符号ベクトルに対して雑音符号ベクトルを直交化する場合には、式(1)を変形した式を用いることになる。式(1)の値が最大になるときにターゲットとしているベクトルと雑音符号ベクトルで合成フィルタを駆動して得られる合成ベクトルとの誤差が最小となる。

【0097】

次に、ST806において、誤差評価関数  $E$  の値が誤差評価関数最大値  $Max$  を越えているかどうかの判定を行う。越えていればST807に進み、越えていなければST807をスキップしてST808に進む。ST807では、 $index$  と  $Max$  と  $position1$  と  $position2$  の更新が行われる。即ち、誤差評価関数最大値  $Max$  をST805にて計算された誤差評価関数  $E$  に更新し、 $index$  を  $idx$  に更新し、 $position1$  を第1のパルスの位置  $p1$  に更新し、 $position2$  を第2のパルスの位置  $p2$  に更新する。

【0098】

次に、ST808において、ループ変数  $j$  とインデックス番号  $idx$  をそれぞれインクリメントする。ループ変数  $j$  をインクリメントすることによって第2のパルスの位置を動かし、次のインデックス番号の雑音符号ベクトルを評価することになる。

【0099】

次に、ST 8 0 9において、ループ変数  $j$  が第 2 のパルスの位置候補の総数  $NUM 2 c$  未満かどうかのチェックを行う。図 5 に示す部分的代数符号帳では、 $NUM 2 c = 4$  である。ループ変数  $j$  が  $NUM 2 c$  未満の場合は  $j$  のループを繰り返すために ST 8 0 4 に戻る。ループ変数  $j$  が  $NUM 2 c$  に達していれば、 $j$  のループは終了し ST 8 1 0 に進む。

【0 1 0 0】

ST 8 1 0 では、ループ変数  $i$  のインクリメントが行われる。ループ変数  $i$  をインクリメントすることによって第 1 のパルスの位置を動かし、次のインデックス番号の雑音符号ベクトルを評価することになる。

【0 1 0 1】

次に、ST 8 1 1 において、ループ変数  $i$  が第 1 のパルスの位置候補の総数  $NUM 1 c$  未満かどうかのチェックを行う。図 5 に示した部分的代数符号帳では、 $NUM 1 c = 3$  である。ループ変数  $i$  が  $NUM 1 c$  未満の場合は  $i$  のループを繰り返すために ST 8 0 2 に戻る。ループ変数  $i$  が  $NUM 1 c$  に達していれば、 $i$  のループは終了し ST 8 1 2 に進む。ST 8 1 2 に進んだ時点で図 5 (c) の探索は終了し、全ての探索が終了する。

【0 1 0 2】

最後に、ST 8 1 2 において、探索結果である  $index$  が出力される。 $index$  に対応する 2 本のパルス位置  $position 1$  と  $position 2$  は出力する必要はないが、局部復号用を使用することができる。なお、各パルスの極性 (+ か - か) は、式 (1) におけるベクトル  $x H$  と合わせることで (式 (1) における  $x H$  と  $c$  の相関が正のときのみを考えることにより)、予め決定しておくことが可能であるので、上記実施の形態では省略している。

【0 1 0 3】

以下に図 9 を参照して図 5 の符号帳を用いた上記実施の形態における雑音符号ベクトル生成方法 (復号化方法) の処理の流れを説明する。図 9 では、パルスの極性 (+、-) は別途復号化されること想定してパルスの位置のみを復号化する場合について具体的に示している。

【0 1 0 4】

まず、ST901において、符号器から受け取った雑音符号ベクトルのインデックス  $index$  が  $IDX1$  未満かどうかをチェックする。 $IDX1$  は図5の符号帳における (a) の部分の符号帳サイズで、図6のST601における時点での  $idx$  の値である。より具体的には  $IDX1 = 32 \times 4 = 128$  である。 $index$  が  $IDX1$  未満であれば、2本のパルス位置は図5 (a) で表現される部分であるので、ST602に進む。 $index$  が  $IDX1$  以上である場合は、図5 (b) 又は (c) の部分になるのでさらにチェックを行うため、ST905に進む。

【0105】

ST902では、 $index$  を  $Num2a$  で割った商  $idx1$  を求める。 $idx1$  は第1のパルスのインデックス番号となる。ST902において  $int()$  は ( ) 内の整数部を求める関数である。

【0106】

次に、ST903において、 $index$  を  $Num2a$  で割った余り  $idx2$  を求める。 $idx2$  は第2のパルスのインデックス番号となる。

【0107】

次に、ST904において、ST902で求められた  $idx1$  を用いた第1のパルスの位置  $position1$  を、ST903で求められた  $idx2$  を用いて第2のパルスの位置  $position2$  を、それぞれ図5 (a) の符号帳を用いて決定する。決定された  $position1$  と  $position2$  はST914で用いられる。

【0108】

ST901で  $index$  が  $IDX1$  以上である場合は、ST905に進む。ST905では、 ~~$index$  が  $IDX2$  未満かどうかをチェックする。~~  $IDX2$  は図5の符号帳における (a) の部分と (b) の部分を合わせた符号帳サイズで、図6のST801における時点での  $idx$  の値である。より具体的には  $IDX2 = 32 \times 4 + 31 \times 4 = 252$  である。 $index$  が  $IDX2$  未満であれば、2本のパルス位置は図5 (b) で表現される部分であるので、ST906に進む。 $index$  が  $IDX2$  以上である場合は、図5 (c) で表現される部分であるの

で、ST910に進む。

【0109】

ST906では、 $index$ から $IDX1$ を減じて、ST907に進む。ST907では、 $IDX1$ 減算後の $index$ を $Num1b$ で割った商 $idx2$ を求める。この $idx2$ は第2のパルスのインデックス番号となる。ST907において $int( )$ は $( )$ 内の整数部を求める関数である。

【0110】

次に、ST908において、 $IDX1$ 減算後の $index$ を $Num1b$ で割った余り $idx1$ を求める。この $idx1$ は第1のパルスのインデックス番号となる。

【0111】

次に、ST909において、ST907で求められた $idx2$ を用いた第2のパルスの位置 $position2$ を、ST908で求められた $idx1$ を用いて第1のパルスの位置 $position1$ を、それぞれ図5(b)の符号帳を用いて決定する。決定された $position1$ と $position2$ はST914で用いられる。

【0112】

ST905で $index$ が $IDX2$ 以上である場合は、ST910に進む。ST910では、 $index$ から $IDX2$ を減じて、ST911に進む。ST911では、 $IDX2$ 減算後の $index$ を $Num2c$ で割った商 $idx1$ を求める。この $idx1$ は第1のパルスのインデックス番号となる。ST911において $int( )$ は $( )$ 内の整数部を求める関数である。

【0113】

次に、ST912において、 $IDX2$ 減算後の $index$ を $Num2c$ で割った余り $idx2$ を求める。この $idx2$ は第2のパルスのインデックス番号となる。

【0114】

次に、ST913において、ST911で求められた $idx1$ を用いた第1のパルスの位置 $position1$ を、ST912で求められた $idx2$ を用いて

第2のパルスの位置  $position2$  を、それぞれ図5(c)の符号帳を用いて決定する。決定された  $position1$  と  $position2$  は ST914 で用いられる。

【0115】

ST914では、第1のパルスの位置  $position1$  と第2のパルスの位置  $position2$  とを用いて雑音符号ベクトル  $code[ ]$  を生成する。即ち、 $code[position1]$  と  $code[position2]$  以外は0であるベクトルを生成する。 $code[position1]$  と  $code[position2]$  は別途復号されている極性  $sign1$  と  $sign2$  によって+1又は1となる( $sign1$  及び  $sign2$  は+1又は1の値をとる)。 $code[ ]$  が復号される雑音符号ベクトルである。

【0116】

次に、パルス数が3本である部分的代数符号帳の構成例を図10に示す。

【0117】

図10における構成例は、3本のうち少なくとも2本は近接した位置に配置されるようにパルス探索位置を限定する構成を採る。この構成に対応する符号帳を図11に示す。

【0118】

図10を用いて以下に説明を加える。第1のパルス発生器1001は、例えば図11(a)のパルス番号1の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第1のパルスを立て、加算器1005に出力する。また同時に、第1のパルス発生器1001は、第1のパルスを立てた位置情報をパルス位置限定器1002に出力する。パルス位置限定器1002は、第1のパルス発生器1001から第1のパルスの位置情報を入力し、その位置を基準にして第2のパルスの位置候補を決定する。第2のパルスの位置候補は例えば図11(a)のパルス番号2の欄に示されるように第1のパルスの位置(=P1)からの相対表現で表される。

【0119】

パルス位置限定器1002は、第2のパルス位置の候補を第2のパルス発生器1003へ出力する。第2のパルス発生器1003は、パルス位置限定器100



2から入力された第2のパルスの位置候補の一つに第2のパルスを立て、加算器1005へ出力する。第3のパルス発生器1004は、例えば図11(a)のパルス番号3の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第3のパルスを立て、加算器1005に出力する。加算器1005は、1001、1003、1004の各パルス発生器から出力された合計3つのインパルスベクトルのベクトル加算を行い、3本のパルスから成る雑音符号ベクトルを切換スイッチ1031に出力する。

【0120】

第1のパルス発生器1006は、例えば図11(d)のパルス番号1の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第1のパルスを立て、加算器1010に出力する。また同時に、第1のパルス発生器1006は、第1のパルスを立てた位置情報をパルス位置限定器1007に出力する。パルス位置限定器1007は、第1のパルス発生器1006から第1のパルスの位置情報を入力し、その位置を基準として第3のパルスの位置候補を決定する。第3のパルスの位置候補は例えば図11(d)のパルス番号3の欄に示されるように第1のパルスの位置(=P1)からの相対表現で表される。

【0121】

パルス位置限定器1007は、第3のパルス位置の候補を第3のパルス発生器1008へ出力する。第3のパルス発生器1008は、パルス位置限定器1007から入力された第3のパルスの位置候補の一つに第3のパルスを立て、加算器1010へ出力する。第2のパルス発生器1009は、例えば図11(d)のパルス番号2の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第2のパルスを立て、加算器1010に出力する。加算器1010は、1006、1008、1009の各パルス発生器から出力された合計3つのインパルスベクトルのベクトル加算を行い、3本のパルスから成る雑音符号ベクトルを切換スイッチ1031に出力する。

【0122】

第3のパルス発生器1011は、例えば図11(b)のパルス番号3の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第3のパルスを立て、加算器10

15に出力する。第2のパルス発生器1012は、例えば図11(b)のパルス番号2の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第2のパルスを立て、加算器1015に出力する。また同時に、第2のパルス発生器1012は、第2のパルスを立てた位置をパルス位置限定器1013に出力する。パルス位置限定器1013は、第2のパルス発生器1012から第2のパルスの位置を入力し、その位置を基準として第1のパルスの位置候補を決定する。第1のパルスの位置候補は例えば図11(b)のパルス番号1の欄に示されるように第2のパルスの位置(=P2)からの相対表現で表される。

## 【0123】

パルス位置限定器1013は、第1のパルスの位置候補を第1のパルス発生器1014へ出力する。第1のパルス発生器1014は、パルス位置限定器1013から入力された第1のパルスの位置候補の一つに第1のパルスを立て、加算器1015へ出力する。加算器1015は、1011、1012、1014の各パルス発生器から出力された合計3つのインパルスベクトルのベクトル加算を行い、3本のパルスから成る雑音符号ベクトルを切換えスイッチ1031に出力する。

## 【0124】

第1のパルス発生器1016は、例えば図11(g)のパルス番号1の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第1のパルスを立て、加算器1020に出力する。第2のパルス発生器1017は、例えば図11(g)のパルス番号2の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第2のパルスを立て、加算器1020に出力する。また同時に、第2のパルス発生器1017は、第2のパルスを立てた位置をパルス位置限定器1018に出力する。パルス位置限定器1018は、第2のパルス発生器1017から第2のパルスの位置を入力し、その位置を基準として第3のパルスの位置候補を決定する。第3のパルスの位置候補は例えば図11(g)のパルス番号3の欄に示されるように第2のパルスの位置(=P2)からの相対表現で表される。

## 【0125】

パルス位置限定器1018は、第3のパルスの位置候補を第3のパルス発生器

1 0 1 9 へ出力する。第 3 のパルス発生器 1 0 1 9 は、パルス位置限定器 1 0 1 8 から入力された第 3 のパルスの位置候補の一つに第 3 のパルスを立て、加算器 1 0 2 0 へ出力する。加算器 1 0 2 0 は、1 0 1 6、1 0 1 7、1 0 1 9 の各パルス発生器から出力された合計 3 つのインパルスベクトルのベクトル加算を行い、3 本のパルスから成る雑音符号ベクトルを切換スイッチ 1 0 3 1 に出力する。

【0 1 2 6】

第 2 のパルス発生器 1 0 2 1 は、例えば図 1 1 (e) のパルス番号 2 の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第 2 のパルスを立て、加算器 1 0 2 5 に出力する。第 3 のパルス発生器 1 0 2 4 は、例えば図 1 1 (e) のパルス番号 3 の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第 3 のパルスを立て、加算器 1 0 2 5 に出力する。また同時に、第 3 のパルス発生器 1 0 2 4 は、第 3 のパルスを立てた位置をパルス位置限定器 1 0 2 3 に出力する。パルス位置限定器 1 0 2 3 は、第 3 のパルス発生器 1 0 2 4 から第 3 のパルスの位置を入力し、その位置を基準として第 1 のパルスの位置候補を決定する。第 1 のパルスの位置候補は例えば図 1 1 (e) のパルス番号 1 の欄に示されるように第 3 のパルスの位置 (= P 3) からの相対表現で表される。

【0 1 2 7】

パルス位置限定器 1 0 2 3 は、第 1 のパルスの位置候補を第 1 のパルス発生器 1 0 2 2 へ出力する。第 1 のパルス発生器 1 0 2 2 は、パルス位置限定器 1 0 2 3 から入力された第 1 のパルスの位置候補の一つに第 1 のパルスを立て、加算器 1 0 2 5 へ出力する。加算器 1 0 2 5 は、1 0 2 1、1 0 2 2、1 0 2 4 の各パルス発生器から出力された合計 3 つのインパルスベクトルのベクトル加算を行い、3 本のパルスから成る雑音符号ベクトルを切換スイッチ 1 0 3 1 に出力する。

【0 1 2 8】

第 1 のパルス発生器 1 0 2 6 は、例えば図 1 1 (h) のパルス番号 1 の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第 1 のパルスを立て、加算器 1 0 3 0 に出力する。第 3 のパルス発生器 1 0 2 9 は、例えば図 1 1 (h) のパルス番号 3 の欄に示されるような予め定められた位置候補の一つに第 3 のパルスを立て、加算器 1 0 3 0 に出力する。また同時に、第 3 のパルス発生器 1 0 2 9 は、

第 3 のパルスを立てた位置をパルス位置限定器 1 0 2 8 に出力する。パルス位置限定器 1 0 2 8 は、第 3 のパルス発生器 1 0 2 9 から第 3 のパルスの位置を入力し、その位置を基準として第 2 のパルスの位置候補を決定する。第 2 のパルスの位置候補は、例えば図 1 1 (h) のパルス番号 2 の欄に示されるように第 3 のパルスの位置 (= P 3) からの相対表現で表される。

【 0 1 2 9 】

パルス位置限定器 1 0 2 8 は、第 2 のパルスの位置候補を第 2 のパルス発生器 1 0 2 7 へ出力する。第 2 のパルス発生器 1 0 2 7 は、パルス位置限定器 1 0 2 8 から入力された第 2 のパルスの位置候補の一つに第 2 のパルスを立て、加算器 1 0 3 0 へ出力する。加算器 1 0 3 0 は、1 0 2 6、1 0 2 7、1 0 2 9 の各パルス発生器から出力された合計 3 つのインパルスベクトルのベクトル加算を行い、3 本のパルスから成る雑音符号ベクトルを切換スイッチ 1 0 3 1 に出力する。

【 0 1 3 0 】

切換スイッチ 1 0 3 1 は、1 0 0 5、1 0 1 0、1 0 1 5、1 0 2 0、1 0 2 5、1 0 3 0 の各加算器から入力される、合計 6 種類の雑音符号ベクトルの中から 1 つを選び、雑音符号ベクトル 1 0 3 2 を出力する。この選択は外部からの制御によって指定される。

【 0 1 3 1 】

なお、図 5 及び図 1 1 においては、相対位置で表現されるパルスがフレームからはみ出す場合を想定して、図 5 (c) や図 1 1 (c) (f) (i) を設けているが、絶対位置で表現されるパルスの位置候補の範囲がフレームの前方に偏っているために相対位置で表現されるパルスがフレームからはみ出すことが有り得ない場合には、これらの部分 (図 5 (c) など) は省略可能である。

【 0 1 3 2 】

(実施の形態 2)

図 1 2 は、実施の形態 2 に係る雑音符号ベクトル生成器を備えた音声符号化装置を示すブロック図である。同図に示す音声符号化装置は、前処理器 1 2 0 1、LPC 分析器 1 2 0 2、LPC 量子化器 1 2 0 3、適応符号帳 1 2 0 4、乗算器 1 2 0 5、部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳 1 2 0 6、

乗算器 1 2 0 7、加算器 1 2 0 8、L P C 合成フィルタ 1 2 0 9、加算器 1 2 1 0、聴覚重みづけ器 1 2 1 1、誤差最小化器 1 2 1 2 を備える。

【 0 1 3 3 】

この音声符号化装置において、入力音声データは、音声信号を A / D 変換して得られるデジタル信号であり、処理単位時間（フレーム）毎に前処理器 1 2 0 1 に入力される。前処理器 1 2 0 1 は、入力音声データを主観的に高品質化したり符号化に適した状態の信号に変換するための処理を行うもので、例えば直流成分をカットするためのハイパスフィルタ処理や音声信号の特徴を強調するようなプリエンファシス処理などを行う。

【 0 1 3 4 】

前処理後の信号は、L P C 分析器 1 2 0 2 と加算器 1 2 1 0 とに出力される。L P C 分析器 1 2 0 2 は、前処理器 1 2 0 1 から入力した信号を用いて L P C 分析（線形予測分析）を行い、得られた L P C（線形予測係数）を L P C 量子化器 1 2 0 3 に出力する。L P C 量子化器 1 2 0 3 は、L P C 分析器 1 2 0 2 から入力した L P C の量子化を行い、量子化 L P C を L P C 合成フィルタ 1 2 0 9 へ出力し、量子化 L P C の符号化データを伝送路を通じて復号器側へ出力する。

【 0 1 3 5 】

適応符号帳 1 2 0 4 は、過去に生成した励振ベクトル（加算器 1 2 0 8 から出力されるベクトル）のバッファであり、誤差最小化器 1 2 1 2 によって指定された位置から適応符号ベクトルを切り出して乗算器 1 2 0 5 へ出力する。乗算器 1 2 0 5 は、適応符号帳 1 2 0 4 から出力された適応符号ベクトルに適応符号ベクトル利得を乗じて加算器 1 2 0 8 へ出力する。適応符号ベクトル利得は、誤差最小化器によって指定される。

【 0 1 3 6 】

部分的代数符号帳とランダム符号帳から成る雑音符号帳 1 2 0 6 は、後述する図 1 4 に示す構成を有した符号帳であり、少なくとも 2 本のパルスの位置が近接している数本のパルスから成る雑音符号ベクトル又はスパース率（フレーム全体のサンプル数に対する振幅ゼロのサンプル数の割合）9 0 % 程度以下の雑音符号ベクトルのいずれかを乗算器 1 2 0 7 へ出力する。

## 【0137】

乗算器 1207 は、部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳 1206 から出力された雑音符号ベクトルに雑音符号ベクトル利得を乗じて加算器 1208 へ出力する。加算器 1208 は、乗算器 1205 から出力された適応符号ベクトル利得乗算後の適応符号ベクトルと乗算器 1207 から出力された雑音符号ベクトル利得乗算後の雑音符号ベクトルとのベクトル加算を行うことにより励振ベクトルを生成し、適応符号帳 1204 と LPC 合成フィルタ 1209 とに出力する。

## 【0138】

適応符号帳 1204 へ出力された励振ベクトルは、適応符号帳 1204 を更新するのに用いられ、LPC 合成フィルタ 1209 に出力された励振ベクトルは合成音声を生成するために用いられる。LPC 合成フィルタ 1209 は、LPC 量子化器 1203 から出力された量子化 LPC を用いて構成される線形予測フィルタであって、加算器 1208 から出力された励振ベクトルを用いて LPC 合成フィルタを駆動し、合成信号を加算器 1210 に出力する。加算器 1210 は、前処理器 1201 から出力された前処理後の入力音声信号と LPC 合成フィルタ 1209 から出力された合成信号との差分（誤差）信号を計算し、聴覚重みづけ器 1211 に出力する。

## 【0139】

聴覚重みづけ器 1211 は、加算器 1210 から出力される差分信号を入力として、聴覚的な重みづけを行い、誤差最小化器 1212 へ出力する。誤差最小化器 1212 は、聴覚重みづけ器 1211 から出力された聴覚重みづけ後の差分信号を入力として、例えばその 2 乗和が最小となるように適応符号帳 1204 から適応符号ベクトルを切り出す位置と部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳 1206 から生成する雑音符号ベクトルと乗算器 1205 で乗じる適応符号ベクトル利得と乗算器 1207 で乗じる雑音符号ベクトル利得との値を調整し、各々を符号化し音源パラメータ符号化データ 1214 として伝送路を通じて復号器側に出力する。

## 【0140】

図13は、実施の形態2にかかる雑音符号ベクトル生成器を備えた音声復号化装置を示すブロック図である。同図に示す音声復号化装置は、LPC復号器1301、音源パラメータ復号器1302、適応符号帳1303、乗算器1304、部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳1305、乗算器1306、加算器1307、LPC合成フィルタ1308、後処理器1309を備える。

## 【0141】

この音声復号化装置において、伝送路を通じてLPC符号化データと音源パラメータ符号化データがフレーム単位でLPC復号器1301と音源パラメータ復号器1302とにそれぞれ入力される。LPC復号器1301は、量子化LPCを復号してLPC合成フィルタ1308に出力する。後処理器1309で量子化LPCを使用する場合は、後処理器1309にも同時に量子化LPCがLPC復号器1301から出力される。音源パラメータ復号器1302は、適応符号ベクトルを切り出す位置情報と、適応符号ベクトル利得と、雑音符号ベクトルを指定するインデックス情報と、雑音符号ベクトル利得とを、適応符号帳1303と、乗算器1304と、部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳1305と、乗算器1306とにそれぞれ出力する。

## 【0142】

適応符号帳1303は、過去に生成した励振ベクトル（加算器1307から出力されるベクトル）のバッファであり、音源パラメータ復号器1302から入力した切り出し位置から適応符号ベクトルを切り出して乗算器1304に出力する。乗算器1304は、適応符号帳1303から出力された適応符号ベクトルに、音源パラメータ復号器1302から入力した適応符号ベクトル利得を乗じて加算器1307へ出力する。

## 【0143】

部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳1305は、図14に示す構成を有した雑音符号帳であり、図12の1206に示したものと同一の雑音符号帳であり、音源パラメータ復号器1302から入力したインデックスで指定される少なくとも2本のパルスの位置が近接している数本のパルスから成る

雑音符号ベクトル又はスパース率90%程度以下の雑音符号ベクトルのいずれかを乗算器1306へ出力する。

#### 【0144】

乗算器1306は、部分的代数符号帳から出力された雑音符号ベクトルに、音源パラメータ復号器1302から入力される雑音符号ベクトル利得を乗じて、加算器1306へ出力する。加算器1307は、乗算器1304から出力される適応符号ベクトル利得乗算後の適応符号ベクトルと、乗算器1306から出力された雑音符号ベクトル利得乗算後の雑音符号ベクトルとのベクトル加算を行うことにより励振ベクトルを生成し、適応符号帳1303とLPC合成フィルタ1308とに出力する。

#### 【0145】

適応符号帳1303へ出力された励振ベクトルは、適応符号帳1303を更新する場合に用いられ、LPC合成フィルタ1308に出力された励振ベクトルは、合成音声を生成するために用いられる。LPC合成フィルタ1308は、LPC復号器1301から出力された量子化LPCを用いて構成される線形予測フィルタであって、加算器1307から出力された励振ベクトルを用いてLPC合成フィルタを駆動し、合成信号を後処理器1309に出力する。

#### 【0146】

後処理器1309は、LPC合成フィルタ1308から出力される合成音声に対して、ホルマント強調処理やピッチ強調処理やスペクトル傾斜補正処理などから成るポストフィルタ処理や定常的な背景雑音を聞きやすくするための処理など主観的品质を改善するための処理を行い、復号音声データとして出力する。

#### 【0147】

図14に本発明の実施の形態2にかかる雑音符号ベクトル生成装置の構成を示す。同図に示す雑音符号ベクトル生成装置は、実施の形態1に示した部分的代数符号帳1401とランダム符号帳1402を備える。

#### 【0148】

部分的代数符号帳1401は、2本以上の単位パルスから構成される少なくとも2本のパルスが近接している雑音符号ベクトルを生成し、切換えスイッチ14



0 3 に出力する。部分的代数符号帳 1 4 0 1 の雑音符号ベクトルの生成方法は実施の形態 1 に具体的に示されている。

## 【 0 1 4 9 】

ランダム符号帳 1 4 0 2 は、部分的代数符号帳 1 4 0 1 から生成される雑音符号ベクトルよりも多いパルス本数から成る雑音符号ベクトルを格納しており、格納している雑音符号ベクトルの中から一つのベクトルを選んで切換スイッチ 1 4 0 3 に出力する。

## 【 0 1 5 0 】

ランダム符号帳 1 4 0 2 は、複数のチャンネルから構成する方が単独の符号帳を用いるよりも演算量、メモリ量の面で有利である。また、2 本のパルスが接近しているような雑音符号ベクトルは部分的代数符号帳 1 4 0 1 によって生成できるため、全てのパルスが接近していないようなフレーム全体に均などにパルスが立っている雑音符号ベクトルをランダム符号帳 1 4 0 2 に格納することによって、無声子音や定常雑音に対する性能を改善することができる。

## 【 0 1 5 1 】

また、ランダム符号帳 1 4 0 1 が格納する雑音符号ベクトルのパルス本数は、フレーム長が 8 0 サンプルの場合で、演算量を少なくするためには、8 ~ 1 6 本程度にすることが好ましい。この場合、ランダム符号帳 1 4 0 1 を 2 チャンネル構成にすると、各チャンネル 4 ~ 8 本程度のパルスから成るベクトルを格納すれば良い。また、この様なスパースベクトルにおいて各パルスの振幅を + 1 か - 1 にすることにより、さらに演算量、メモリ量の節約を図ることも可能である。

## 【 0 1 5 2 】

切換スイッチ 1 4 0 3 は、外部からの制御によって（例えば本雑音符号ベクトルを符号化器に用いる場合はターゲットとの誤差最小化を行うブロックから制御を受け、復号化器に用いる場合は復号した雑音符号ベクトルのインデックスによって制御される）部分的代数符号帳 1 4 0 1 から出力された雑音符号ベクトルとランダム符号帳 1 4 0 2 から出力された雑音符号ベクトルとのどちらかを選択して、雑音符号ベクトル生成器の出力雑音符号ベクトル 1 4 0 4 として出力する。

## 【 0 1 5 3 】

ここで、ランダム符号帳 1402 から出力される雑音符号ベクトルと、部分的代数符号帳 1401 から出力される雑音符号ベクトルの割合（ランダム：代数）は、1：1～2：1、すなわちランダム 50～66%、代数 34～50%であることが望ましい。

## 【0154】

以下に図 15 を参照して上記実施の形態における雑音符号ベクトル生成方法（符号化方法、雑音符号帳探索方法）の処理の流れについて説明する。まず、ST 1501 において部分的代数符号帳の探索を行う。具体的な探索方法の詳細については実施の形態 1 に示されるように、式 (1) の最大化を行うことによって実現される。部分的代数的符号帳のサイズは  $IDX_a$  であり、本ステップでは、部分的代数符号帳の中からの最適候補のインデックス  $index$  ( $0 \leq index < IDX_a$ ) が決定される。

## 【0155】

次に、ST 1502 においてランダム符号帳の探索を行う。ランダム符号帳の探索は CELP 符号化器で一般に行われてる方法を用いて行う。具体的には、式 (1) に示される評価式をランダム符号帳に格納されている全ての雑音符号ベクトルに対して計算し、最大となるベクトルに対するインデックス  $index$  を決定する。ただし、既に ST 1501 において、式 (1) の最大化が行われているので、ST 1501 で決定された式 (1) の最大値を上回る雑音符号ベクトルが存在する場合のみ、ST 1501 で決定された  $index$  を新たなインデックス  $index$  ( $IDX_a \leq index < (IDX_a + IDX_r)$ ) に更新する。ST 1501 で決定された式 (1) の最大値を上回る雑音符号ベクトルがランダム符号帳に格納されていない場合は、ST 1501 で決定された符号化データ（インデックス  $index$ ）を雑音符号ベクトルの符号化情報として出力する。

## 【0156】

以下に図 16 を参照して上記実施の形態における雑音符号ベクトル生成方法（復号化方法）の処理の流れを説明する。

## 【0157】

まず ST 1601 において、符号器から伝送され復号された雑音符号ベクトル

の符号化情報  $index$  が  $IDXa$  未満かどうかを判定する。 $IDXa$  は部分的雑音符号帳のサイズである。本雑音符号ベクトル生成器は、サイズ  $IDXa$  の部分的代数符号帳とサイズ  $IDXr$  のランダム符号帳とから成る雑音符号帳から雑音符号ベクトルを生成しており、本雑音符号帳はインデックスが  $0 \sim (IDXa - 1)$  に部分的代数符号帳を、 $IDXa \sim (IDXa + IDXr - 1)$  にランダム符号帳を備えている。したがって、受け取った  $index$  が  $IDXa$  未満であれば部分的代数符号帳によって雑音符号ベクトルが生成され、 $IDXa$  以上 ( $(IDXa + IDXr)$  未満) であればランダム符号帳によって雑音符号ベクトルが生成されることになる。本ステップで  $index$  が  $IDXa$  未満であれば、ST1602に進み、 $IDXa$  以上であればST1604に進む。

【0158】

ST1602では、部分的代数符号帳パラメータの復号が行われる。具体的な復号方法は、実施の形態1に示されている。例えばパルスが2本の場合はインデックス  $index$  から第1のパルスの位置  $position1$  と第2のパルスの位置  $position2$  とが復号される。また、パルスの極性情報も  $index$  に含まれる場合は、第1のパルスの極性  $sign1$  と第2のパルスの極性  $sign2$  も併せて復号される。ここで  $sign1$  及び  $sign2$  は  $+1$  か  $-1$  である。

【0159】

次にST1603において、復号した部分的代数符号帳パラメータから雑音符号ベクトルが生成される。具体的には、例えばパルスが2本の場合は  $position1$  の位置に極性が  $sign1$  で振幅が1のパルスを立て、 $position2$  の位置に極性が  $sign2$  で振幅が1のパルスを立て、それ以外の点は全て0としたベクトル  $code [0 \sim Num - 1]$  を雑音符号ベクトルとして出力する。ここで、 $Num$  はフレーム長又は雑音符号ベクトル長 (サンプル) である。

【0160】

一方、ST1601において、 $index$  が  $IDXa$  以上であった場合は、ST1604に進む。ST1604において、 $index$  から  $IDXa$  を減じる。これは単に  $index$  を  $0 \sim IDXr - 1$  の範囲に変換するためである。ここで

INDEX はランダム符号帳のサイズである。

【0161】

次に ST1605 において、ランダム符号帳パラメータの復号が行われる。具体的には、例えば 2 チャンネル構成のランダム符号帳の場合第 1 チャンネルのランダム符号帳インデックス  $indexR1$  と第 2 チャンネルのランダム符号帳インデックス  $indexR2$  を  $index$  から復号する。また、 $index$  に各チャンネルの極性情報が含まれる場合は第 1 チャンネルの極性  $sign1$  と第 2 チャンネルの極性  $sign2$  も併せて復号される。 $sign1$  及び  $sign2$  は +1 又は 1 である。

【0162】

次に ST1606 において、復号したランダム符号帳パラメータから雑音符号ベクトルが生成される。具体的には、例えばランダム符号帳が 2 チャンネル構成の場合は第 1 チャンネル  $RCB1$  から  $RCB1[indexR1][0 \sim Num - 1]$  を、第 2 チャンネル  $RCB2$  から  $RCB2[indexR2][0 \sim Num - 1]$  をそれぞれ取り出し、2 つのベクトルを加算したものを雑音符号ベクトル  $code[0 \sim Num - 1]$  として出力する。ここで、 $Num$  はフレーム長又は雑音符号ベクトル長（サンプル）である。

【0163】

（実施の形態 3）

図 17 は、実施の形態 3 に係る雑音符号ベクトル生成器を備えた音声符号化装置を示したブロック図である。同図に示す音声符号化装置は、前処理器 1701、LPC 分析器 1702、LPC 量子化器 1703、適応符号帳 1704、乗算器 1705、部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳 1706、乗算器 1707、加算器 1708、LPC 合成フィルタ 1709、加算器 1710、聴覚重みづけ器 1711、誤差最小化器 1712、モード判定器 1713 を備える。

【0164】

この音声符号化装置においては、入力音声データは、音声信号を A/D 変換して得られるデジタル信号であり、処理単位時間（フレーム）毎に前処理器 17

01に入力される。前処理器1701は、入力音声データを主観的に高品質化したり符号化に適した状態の信号に変換するための処理を行うもので、例えば直流成分をカットするためのハイパスフィルタ処理や音声信号の特徴を強調するようなプリアンファシス処理などを行う。

## 【0165】

前処理後の信号は、LPC分析器1702と加算器1710とに出力される。LPC分析器1702は、前処理器1701から入力した信号を用いてLPC分析（線形予測分析）を行い、得られたLPC（線形予測係数）をLPC量子化器1703に出力する。LPC量子化器904は、LPC分析器903から入力したLPCの量子化を行い、量子化LPCをLPC合成フィルタ1709及びモード判定器1713へ出力し、量子化LPCの符号化データを伝送路を通じて復号器側へ出力する。

## 【0166】

モード判定器1713は、入力した量子化LPCの動的及び静的特徴を利用するなどして音声区間と非音声区間あるいは有声区間と無声区間の切り分け（モード判定）を行い、判定結果を部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳1716に出力する。より具体的には、量子化LPCの動的特徴を用いることにより音声区間／非音声区間の切り分けを行い、量子化LPCの静的特徴を用いることにより有声／無声区間の切り分けを行う。量子化LPCの動的特徴としてはフレーム間の変動量や過去に非音声区間と判定された区間における平均的な量子化LPCと現フレームにおける量子化LPCとの距離（差）などを用いることができる。また、量子化LPCの静的特徴としては1次の反射係数などを用いることができる。

## 【0167】

なお、量子化LPCはLSPや反射係数やLPC予測残差パワなど他の領域のパラメータに変換することによってより有効に利用できる。また、モード情報を伝送することが可能な場合は、量子化LPCのみからモード判定を行うのではなく、入力音声データを分析して得られる様々なパラメータを利用してより正確かつ細かいモード判定を行うこともできる。この場合、モード情報は符号化されて

LPC符号化データ 1 7 1 4 及び音源パラメータ符号化データ 1 7 1 5 とともに伝送路を通じて復号器側に出力される。

## 【 0 1 6 8 】

適応符号帳 1 7 0 4 は、過去に生成した励振ベクトル（加算器 1 7 0 8 から出力されるベクトル）のバッファであり、誤差最小化器 1 7 1 2 によって指定された位置から適応符号ベクトルを切り出して乗算器 1 7 0 5 へ出力する。乗算器 1 7 0 5 は、適応符号帳 1 7 0 4 から出力された適応符号ベクトルに適応符号ベクトル利得を乗じて加算器 1 7 0 8 へ出力する。

## 【 0 1 6 9 】

適応符号ベクトル利得は、誤差最小化器によって指定される。部分的代数符号帳とランダム符号帳から成る雑音符号帳 1 7 0 6 は、モード判定器 1 7 1 3 から入力したモード情報によって部分的代数符号帳とランダム符号帳の比率が切り替わる雑音符号帳であり、図 9 に示すように、モード情報によって部分的代数符号帳のエントリ数とランダム符号帳のエントリ数が適応的に制御される（切換えられる）構成を有しており、少なくとも 2 本のパルスの位置が近接している数本のパルスから成る雑音符号ベクトル又はスパース率（フレーム全体のサンプル数に対する振幅ゼロのサンプル数の割合）90%程度以下の雑音符号ベクトルのいずれかを乗算器 1 7 0 7 へ出力する。

## 【 0 1 7 0 】

乗算器 1 7 0 7 は、部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳 1 7 0 6 から出力された雑音符号ベクトルに雑音符号ベクトル利得を乗じて加算器 1 7 0 8 へ出力する。加算器 1 7 0 8 は、乗算器 1 7 0 5 から出力された適応符号ベクトル利得乗算後の適応符号ベクトルと乗算器 1 7 0 7 から出力された雑音符号ベクトル利得乗算後の雑音符号ベクトルとのベクトル加算を行うことにより励振ベクトルを生成し、適応符号帳 1 7 0 4 と LPC 合成フィルタ 1 7 0 9 とに出力する。

## 【 0 1 7 1 】

適応符号帳 1 7 0 4 へ出力された励振ベクトルは、適応符号帳 1 7 0 4 を更新するのに用いられ、LPC 合成フィルタ 1 7 0 9 に出力された励振ベクトルは合

成音声を生成するために用いられる。LPC合成フィルタ1709は、LPC量子化器1703から出力された量子化LPCを用いて構成される線形予測フィルタであって、加算器1708から出力された励振ベクトルを用いてLPC合成フィルタを駆動し、合成信号を加算器1710に出力する。

## 【0172】

加算器1710は、前処理器1701から出力された前処理後の入力音声信号とLPC合成フィルタ1709から出力された合成信号との差分（誤差）信号を計算し、聴覚重みづけ器1711に出力する。聴覚重みづけ器1711は、加算器1710から出力される差分信号を入力として、聴覚的な重みづけを行い、誤差最小化器1712へ出力する。

## 【0173】

誤差最小化器1712は、聴覚重みづけ器1711から出力された聴覚重みづけ後の差分信号を入力として、例えばその2乗和が最小となるように適応符号帳1704から適応符号ベクトルを切り出す位置と部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳1706から生成する雑音符号ベクトルと、乗算器1705で乗じる適応符号ベクトル利得と、乗算器1707で乗じる雑音符号ベクトル利得との値を調整し、各々を符号化し音源パラメータ符号化データとして伝送路を通じて復号器側に出力する。

## 【0174】

図18は、実施の形態3にかかる雑音符号ベクトル生成器を備えた音声復号化装置を示す。同図に示す音声復号化装置は、LPC復号器1801、音源パラメータ復号器1802、適応符号帳1803、乗算器1804、部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳1805、乗算器1806、加算器1807、LPC合成フィルタ1808、後処理器1809、モード判定器1810を備える。

## 【0175】

この音声復号化装置において、伝送路を通じてLPC符号化データと音源パラメータ符号化データがフレーム単位でLPC復号器1801と音源パラメータ復号器1802とにそれぞれ入力される。LPC復号器1801は、量子化LPC

を復号してLPC合成フィルタ1808及びモード判定器1810に出力する。後処理器1809で量子化LPCを使用する場合は、後処理器1809にも同時に量子化LPCがLPC復号器1801から出力される。モード判定器1810は、図17のモード判定器1713と同一の構成であり、入力した量子化LPCの動的及び静的特徴を利用するなどして音声区間と非音声区間あるいは有声区間と無声区間の切り分け（モード判定）を行い、判定結果を部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳1805及び後処理器1809に出力する。

## 【0176】

より具体的には、量子化LPCの動的特徴を用いることにより音声区間／非音声区間の切り分けを行い、量子化LPCの静的特徴を用いることにより有声／無声区間の切り分けを行う。量子化LPCの動的特徴としてはフレーム間の変動量や過去に非音声区間と判定された区間における平均的な量子化LPCと現フレームにおける量子化LPCとの距離（差）などを用いることができる。また、量子化LPCの静的特徴としては1次の反射係数などを用いることができる。

## 【0177】

なお、量子化LPCはLSPや反射係数やLPC予測残差パワなど他の領域のパラメータに変換することによってより有効利用できる。また、モード情報を別情報として伝送することが可能な場合は、別途伝送されるモード情報を復号し、復号モード情報を雑音符号帳1805及び後処理器1809に出力する。

## 【0178】

音源パラメータ復号器1802は、適応符号ベクトルを切り出す位置情報と、適応符号ベクトル利得と、雑音符号ベクトルを指定するインデックス情報と、雑音符号ベクトル利得とを、適応符号帳1803と、乗算器1804と、部分的代数符号帳と、ランダム符号帳とから成る雑音符号帳1805と、乗算器1806とにそれぞれ出力する。

## 【0179】

適応符号帳1803は、過去に生成した励振ベクトル（加算器1807から出力されるベクトル）のバッファであり、音源パラメータ復号器1802から入力した切り出し位置から適応符号ベクトルを切り出して乗算器1804に出力する



。乗算器 1804 は、適応符号帳 1803 から出力された適応符号ベクトルに、音源パラメータ復号器 1802 から入力した適応符号ベクトル利得を乗じて加算器 1807 へ出力する。

## 【0180】

部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳 1807 は、図 9 に示す構成を有した雑音符号帳であり、図 17 の 1706 に示したものと同一の雑音符号帳であり、音源パラメータ復号器 1802 から入力したインデックスで指定される少なくとも 2 本のパルスの位置が近接している数本のパルスから成る雑音符号ベクトル又はスパース率 90% 程度以下の雑音符号ベクトルのいずれかを乗算器 1806 へ出力する。

## 【0181】

乗算器 1806 は、部分的代数符号帳から出力された雑音符号ベクトルに、音源パラメータ復号器 1802 から入力される雑音符号ベクトル利得を乗じて、加算器 1806 へ出力する。加算器 1807 は、乗算器 1804 から出力される適応符号ベクトル利得乗算後の適応符号ベクトルと乗算器 1806 から出力された雑音符号ベクトル利得乗算後の雑音符号ベクトルとのベクトル加算を行うことにより励振ベクトルを生成し、適応符号帳 1803 と LPC 合成フィルタ 1808 とに出力する。

## 【0182】

適応符号帳 1803 へ出力された励振ベクトルは、適応符号帳 1803 を更新するのに用いられ、LPC 合成フィルタ 1808 に出力された励振ベクトルは合成音声を生成するために用いられる。LPC 合成フィルタ 1808 は、LPC 復号器 1801 から出力された量子化 LPC を用いて構成される線形予測フィルタであって、加算器 1807 から出力された励振ベクトルを用いて LPC 合成フィルタを駆動し、合成信号を後処理器 1809 に出力する。

## 【0183】

後処理器 1809 は、LPC 合成フィルタ 1808 から出力される合成音声に対して、ホルマント強調処理やピッチ強調処理やスペクトル傾斜補正処理などから成るポストフィルタ処理や定常的な背景雑音を聞きやすくするための処理など

主観的品質を改善するための処理を行い、復号音声データ 1 8 1 0 として出力する。これらの後処理は、モード判定器 1 8 0 8 から入力するモード情報を用いて適応的に行われる。即ち、モード毎に適した後処理を切替えて適用したり、後処理の強弱を適応的に変化させる。

## 【0 1 8 4】

図 1 9 は、本発明の実施の形態 3 にかかる雑音符号ベクトル生成装置の構成を示すブロック図である。同図に示す雑音符号ベクトル生成器は、パルス位置限定器制御器 1 9 0 1、部分的代数符号帳 1 9 0 2、ランダム符号帳エントリ数制御器 1 9 0 3、ランダム符号帳 1 9 0 4 を備える。

## 【0 1 8 5】

パルス位置限定器制御器 1 9 0 1 は、外部から入力されるモード情報に応じてパルス位置限定器の制御信号を部分的代数符号帳 1 9 0 2 に出力する。この制御は部分的代数符号帳のサイズを（モードに応じて）増減させるために行うもので、例えばモードが無声／定常雑音モードのような場合は限定を強くする（パルス位置の候補数を少なくする）ことによって部分的代数符号帳のサイズを小さくする（その代わりにランダム符号帳 1 9 0 4 のサイズが大きくなるようにランダム符号帳エントリ数制御器 1 9 0 3 で制御を行う）。

## 【0 1 8 6】

このようにすることによって、無声部や定常雑音部など数本のパルスから成る雑音符号ベクトルを用いると主観的品質が劣化するような信号に対して性能改善を図ることが可能となる。パルス位置限定器は部分的代数符号帳 1 9 0 2 に組み込まれており、その具体的動作は実施の形態 1 に示されている。

## 【0 1 8 7】

部分的代数符号帳 1 9 0 2 は、パルス位置限定器制御器 1 9 0 1 から入力した制御信号によって内部に組み込まれたパルス位置限定器の動作が制御される部分的代数符号帳であり、パルス位置限定器によるパルス位置候補の限定度合いにより符号帳サイズが増減する。部分的代数符号帳の具体的動作については実施の形態 1 に示されている。本符号帳から生成される雑音符号ベクトルは切換スイッチ 1 9 0 5 に出力される。

【0188】

ランダム符号帳エントリ数制御器 1 9 0 3 は、外部から入力されたモード情報に応じてランダム符号帳 1 9 0 4 のサイズを増減する制御を行う。本制御は、パルス位置限定器制御器 1 9 0 1 の制御と連動して行われる。即ち、パルス位置限定器制御器 1 9 0 1 によって部分的代数符号帳 1 9 0 2 のサイズを増加させた場合は、ランダム符号帳エントリ数制御器 1 9 0 3 は、ランダム符号帳 1 9 0 4 のサイズを減少させ、パルス位置限定器制御器 1 9 0 1 によって部分的代数符号帳 1 9 0 2 のサイズを減少させた場合は、ランダム符号帳エントリ数制御器 1 9 0 3 は、ランダム符号帳 1 9 0 4 のサイズを増加させるような制御を行う。そして、部分的代数符号帳 1 9 0 2 とランダム符号帳 1 9 0 4 を合わせた総エントリ数（本雑音符号ベクトル生成器における全符号帳サイズ）は常に一定の値に保たれる。

【0189】

ランダム符号帳 1 9 0 4 は、ランダム符号帳エントリ数制御器 1 9 0 3 からの制御信号を入力して指定されたサイズのランダム符号帳を用いて雑音符号ベクトルを生成し、切換スイッチ 1 9 0 5 に出力する。ここで、ランダム符号帳 1 9 0 4 は、複数の異なるサイズのランダム符号帳から構成されていても良いが、共用する 1 種類のある定められたサイズのランダム符号帳のみから構成されていてこれを部分的に使用することによって複数サイズのランダム符号帳として使用する方がメモリ量の面から有効である。

【0190】

また、ランダム符号帳 1 9 0 4 は、1 チャンネル単独の符号帳でも良いが、2 チャンネル以上の複数チャンネルから構成される符号帳を用いた方が演算量やメモリ量の面から有利である。

【0191】

切換スイッチ 1 9 0 5 は、外部からの制御（本雑音符号ベクトル生成器を符号化器に用いる場合はターゲットベクトルとの誤差を最小化するブロックからの制御信号、復号化器に用いる場合は復号した雑音符号帳のパラメータ情報など）により、部分的代数符号帳 1 9 0 2 又はランダム符号帳 1 9 0 4 から出力される雑

音符号ベクトルのどちらか一方を選択して、本雑音符号ベクトル生成器の出力雑音符号ベクトル 1 9 0 6 として出力する。

【0 1 9 2】

ここで、ランダム符号帳 1 9 0 4 から出力される雑音符号ベクトルと、部分的代数符号帳 1 9 0 2 から出力される雑音符号ベクトルの割合（ランダム：代数）は、有声モードにおいては、0 : 1 ~ 1 : 2、すなわちランダム 0 ~ 3 4 %、代数 6 6 ~ 1 0 0 % であることが望ましい。また、上記割合（ランダム：代数）は、非有声モードにおいては、2 : 1 ~ 4 : 1、すなわちランダム 6 6 ~ 8 0 %、代数 2 0 ~ 3 4 % であることが望ましい。

【0 1 9 3】

以下に図 2 0 を参照して上記実施の形態における雑音符号ベクトル生成方法（符号化方法）の処理の流れについて説明する。

【0 1 9 4】

まず、S T 2 0 0 1 において、別途入力したモード情報に基づいて部分的代数符号帳とランダム符号帳のサイズの設定を行う。このとき、部分的代数符号帳のサイズの設定は実施の形態 1 に示される相対位置表現されるパルスの位置候補数を増減することによって行われる。

【0 1 9 5】

この相対位置表現されるパルスの増減は機械的に行うことができ、相対位置が離れる部分から削減することによって減少させる。より具体的には、相対位置が { 1、3、5、7 } である場合 { 1、3、5 }、{ 1、3 }、{ 1 } というように位置候補数を減らす。逆に増やす場合は { 1 } から { 1、3 }、{ 1、3、5 } というように増やす。

【0 1 9 6】

また、部分的代数符号帳とランダム符号帳のサイズの総和が一定値になるように部分的代数符号帳とランダム符号帳のサイズの設定が行われる。より具体的には、有声（定常）部に対応するようなモードにおいては部分的代数符号帳のサイズ（比率）が大きく、無声部や雑音部に対応するようなモードにおいてはランダム符号帳のサイズ（比率）が大きくなるように、両符号帳のサイズの設定を行う

【0197】

本ブロックにおいて、modeは入力したモード情報、IDXaは部分的代数符号帳のサイズ（雑音符号ベクトルエントリ数）、IDXrはランダム符号帳サイズ（雑音符号ベクトルエントリ数）であり、 $IDXa + IDXr = \text{一定値}$ 、である。また、ランダム符号帳のエントリ数の設定は例えば参照するランダム符号帳の範囲を設定することで実現できる。例えば2チャンネルのランダム符号帳のサイズを $128 \times 128 = 16384$ と $64 \times 64 = 4096$ とで切換えて使用するような制御においては、各チャンネル128種類のベクトルを格納する（インデックス0～127）ランダム符号帳をそれぞれ備え、探索するインデックスの範囲を0～127と0～63の2種類で切換えることにより簡単に実現できる。

【0198】

なお、この場合インデックス0～127のベクトルが存在するベクトル空間とインデックス0～63のベクトルが存在するベクトル空間とはできるだけ一致していることが望ましく、インデックス0～63のベクトルでインデックス64～127のベクトルを全く表現できない、即ちインデックス0～63のベクトル空間とインデックス64～127のベクトル空間とが全く異なると、上記のようなランダム符号帳サイズの変更はランダム符号帳の符号化性能を大きく劣化させる場合があるので、そのようなことを考慮してランダム符号帳を作成する必要がある。

【0199】

なお、部分的代数符号帳とランダム符号帳のエントリ数の総和を一定に保つ場合は必然的に両符号帳のサイズ設定の仕方（組合わせ）は数種類に限定されるため、サイズ設定の制御とはこれら数種類の設定を切換えることとなど価となる。本STにおいて、入力されたモード情報modeから部分的代数符号帳サイズIDXaとランダム符号帳サイズIDXrとが設定される。

【0200】

次に、ST2002において、部分的代数符号帳（サイズIDXa）とランダム

ム符号帳 (IDX<sub>r</sub>) の中からターゲットベクトルとの誤差を最も小さくする雑音符号ベクトルが選択され、そのインデックスを求める。インデックス *index* は例えば部分的代数符号帳から雑音符号ベクトルが選択されれば  $0 \sim (\text{IDX}_a - 1)$ 、ランダム符号帳から選択されれば  $(\text{IDX}_a - 1) \sim (\text{IDX}_a + \text{IDX}_r - 1)$  の範囲になるように定められる。

## 【0201】

次に、ST2003において、求められたインデックス *index* を符号化データとして出力する。*index* はさらに必要に応じて伝送路に出力される形に符号化される。

## 【0202】

以下に図21を参照して上記実施の形態における雑音符号ベクトル生成方法（復号化方法）の処理の流れについて説明する。

## 【0203】

まず、ST2101において、別途復号されたモード情報 *mode* に基づいて部分的代数符号帳とランダム符号帳のサイズの設定を行う。具体的な設定の方法は、図20を参照して説明した前述の通りである。モード情報 *mode* から部分的代数符号帳のサイズ  $\text{IDX}_a$  及びランダム符号帳のサイズ  $\text{IDX}_r$  が設定される。

## 【0204】

次に、ST2102において、部分的代数符号帳又はランダム符号帳を用いて雑音符号ベクトルが復号される。どちらの符号帳を用いて復号されるかは、別途復号された雑音符号ベクトルのインデックス *index* の値によって決定され、 $0 \leq \text{index} < \text{IDX}_a$  の場合は、部分的代数符号帳から、 $\text{IDX}_a \leq \text{index} < (\text{IDX}_a + \text{IDX}_r)$  の場合は、ランダム符号帳から復号される。具体的には例えば実施の形態3にて図16を参照して説明したようにして復号される。

## 【0205】

なお、上記のようなインデックスの付与を行うと、異なるモードで共有される雑音符号ベクトルのエントリに対して異なるインデックスが付与され（即ち、全

く同じ形状を有する雑音符号ベクトルでもモードが異なると異なるインデックスになってしまう)、伝送路誤りが生じたときの影響を受けやすくなるので、これを回避するために異なるモードで共有される雑音符号ベクトルのエントリに対しては同じインデックスが付与されるようにすると誤り耐性のある前記雑音符号ベクトル生成装置を実現できる。一例を図 2 2 及び図 2 3 に示す。

## 【0 2 0 6】

図 2 2 は、雑音符号帳サイズ 3 2、(サブ) フレーム長 1 1 サンプル以上、パルス数 2 の部分的代数符号帳と 2 チャンネルランダム C B を組合わせた例であり、(サブ) フレーム末尾においてパルスが近接するベクトルは考慮しないタイプである。

## 【0 2 0 7】

一方、図 2 3 は、雑音符号帳サイズ 1 6、(サブ) フレーム長 8 サンプル、パルス数 2 の部分的代数符号帳と 2 チャンネルランダム C B を組合わせた例であり、(サブ) フレーム末尾においてパルスが近接するベクトルも考慮されているタイプである。

## 【0 2 0 8】

図 2 2 及び図 2 3 の両図において、1 列目の欄は第 1 のパルス又はランダム符号帳の第 1 チャンネルを、2 列目の欄は第 2 のパルス又はランダム符号帳の第 2 チャンネルを、3 列目の欄はそれぞれの組合わせに対する雑音符号帳インデックスをそれぞれ示している。

## 【0 2 0 9】

また、両図の (a) はランダム符号帳の比率が低く(エントリ数が多く)部分的代数符号帳の比率が高い(エントリ数が多い)場合を、(b) はランダム符号帳の比率が高く(エントリ数が多く)部分的代数符号帳の比率が低い(エントリ数が少ない)場合をそれぞれ示しており、斜線の網掛けされたインデックスに対応する雑音符号ベクトルのみが (a) と (b) で異なるようになっている。

## 【0 2 1 0】

図 2 2 及び図 2 3 において、表中の数字(インデックスを除く)は部分的代数符号帳におけるパルス位置を、P 1、P 2 は第 1 及び第 2 のパルス位置を、R a

、R b はランダム符号帳の第 1 及び第 2 チャンネルを、R a、R b に付した数字は両チャンネルに格納されているランダム符号ベクトルの番号を、それぞれ示している。図 5 の部分的代数符号帳に対応させると、図 2 3 のインデックス 0 ~ 5 及び図 2 2 のインデックス 0 ~ 7 が図 5 ( a ) に、図 2 3 のインデックス 6 ~ 9 及び図 2 3 のインデックス 8 ~ 1 5 が図 5 ( b ) に、図 2 3 のインデックス 1 0 ~ 1 1 が図 5 ( c ) に、それぞれ対応する ( 図 2 2 において図 5 ( c ) に対応する部分はない ) 。

【 0 2 1 1 】

図 2 2 及び図 2 3 の両図において、斜線で網掛けされたインデックスは限定された範囲内で規則的に並んでいることから、例えば復号する場合、図 2 3 ( a ) のインデックス 1 1 以下では、図 9 を用いて説明したように、復号し ( I D X 1 = 6, I D X 2 = 1 0 )、図 2 3 ( b ) ではインデックスが 1 1 以下でかつ偶数である場合のみ図 2 3 ( a ) の場合と同じ復号を行い、奇数である場合はインデックスを 2 で割った商をランダム符号帳に対応するインデックスと見立ててランダム符号帳の各チャンネルのベクトル番号を復号することが可能である。

【 0 2 1 2 】

同様のことは図 2 2 においても言え、定められたインデックスの範囲内において規則的にインデックスとランダム符号帳のベクトル番号を対応させることができる。また、符号化する場合も同様に考えてモードの変化によってランダム符号帳と部分的代数符号帳とが切り替わるインデックスの部分のみ別扱いして符号化することが可能である。

【 0 2 1 3 】

このようにすることによって、一部のインデックスに対応する雑音符号ベクトルのみがモードの切替えの影響を受けるようにできるので、伝送路誤りによってモードが誤った場合の影響を最小限に抑えることも可能である。この様な場合は、上記フロー図 ( 図 6、9、1 5、1 6、2 0、2 1 ) を参照して説明した場合と比べるとインデックス i n d e x の付け方が変わるが、基本的な符号帳探索方法は同じである。

【 0 2 1 4 】



このように、モード判定により代数符号帳とランダム符号帳の利用割合を変化させることにより、モード判定誤り時の品質劣化を抑えつつ、無声音声や背景雑音に対する符号化性能を改善することができる。

【0 2 1 5】

(実施の形態 4)

本実施の形態では、音源信号のパワを算出し、音声モードがノイズモードである場合に音源信号のパワから平均パワを算出して、この平均パワに基づいて所定のパルス位置候補の数を増減させる場合について説明する。

【0 2 1 6】

図 2 4 は、本発明の実施の形態 4 に係る音声符号化装置の構成を示すブロック図である。図 2 4 に示す音声符号化装置は、図 1 7 に示す音声符号化装置とほぼ同じ構成を有する。図 2 4 に示す構成においては、音源信号から現パワを算出する現パワ算出器 2 4 0 2 と、モード判定器 1 7 1 3 からのモード判定情報及び現パワ算出器 2 4 0 2 からの現パワに基づいて、音声モードがノイズモードである場合に音源信号のパワから平均パワを算出するノイズ区間平均パワ算出器 2 4 0 1 とを備える。

【0 2 1 7】

モード判定器 1 7 1 3 は、実施の形態 3 で説明したように、入力した量子化 LPC の動的及び静的特徴を利用するなどして音声区間と非音声区間あるいは有声区間と無声区間の切り分け（モード判定）を行い、判定結果を部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳 1 7 1 6 に出力する。また、モード判定器 1 7 1 3 からのモード情報は、ノイズ区間平均パワ算出器 2 4 0 1 に送られる。

【0 2 1 8】

一方、現パワ算出器 2 4 0 2 では、音源信号のパワを算出する。このようにして音源信号のパワを監視する。この現パワ算出結果は、ノイズ区間平均パワ算出器 2 4 0 1 に送られる。

【0 2 1 9】

ノイズ区間平均パワ算出器 2 4 0 1 では、現パワ算出器 2 4 0 2 からの算出結

果とモード判定結果に基づいてノイズ区間の平均パワを算出する。ノイズ区間平均パワ算出器 2 4 0 1 には、現パワ算出器 2 4 0 2 から逐次現パワの算出結果が入力される。そして、ノイズ区間平均パワ算出器 2 4 0 1 では、モード判定器 1 7 1 3 からノイズ区間であるとの情報が入力されたときに、入力された現パワの算出結果を用いてノイズ区間の平均パワを算出する。

## 【0 2 2 0】

この平均パワの算出結果は、可変型部分代数符号帳／ランダム符号帳 1 7 0 6 に送られる。可変型部分代数符号帳／ランダム符号帳 1 7 0 6 では、平均パワの算出結果に基づいて代数符号帳とランダム符号帳の利用比率を制御する。この制御の方法については、実施の形態 3 と同じである。

## 【0 2 2 1】

なお、ノイズ区間平均パワ算出器 2 4 0 1 では、算出されたノイズ区間平均パワと逐次入力される現パワとの比較を行う。そして、ノイズ区間の平均パワが現パワよりも大きい場合には、平均パワ値に問題があると考えられるので、ノイズ区間の平均パワを現パワに更新する。これにより、より精度良く代数符号帳とランダム符号帳の利用比率を制御することができる。

## 【0 2 2 2】

また、図 2 5 は、本発明の実施の形態 4 に係る音声復号化装置の構成を示すブロック図である。図 2 5 に示す音声復号化装置は、図 1 8 に示す音声復号化装置とほぼ同じ構成を有する。図 2 5 に示す構成においては、音源信号から現パワを算出する現パワ算出器 2 5 0 2 と、モード判定器 1 8 1 0 からのモード判定情報及び現パワ算出器 2 5 0 2 からの現パワに基づいて、音声モードがノイズモードである場合に音源信号のパワから平均パワを算出するノイズ区間平均パワ算出器 2 5 0 1 とを備える。

## 【0 2 2 3】

モード判定器 1 8 1 0 は、実施の形態 3 で説明したように、入力した量子化 L P C の動的及び静的特徴を利用するなどして音声区間と非音声区間あるいは有声区間と無声区間の切り分け（モード判定）を行い、判定結果を部分的代数符号帳とランダム符号帳とから成る雑音符号帳 1 8 0 5 及び後処理器 1 8 0 9 に出力す

る。また、モード判定器 1810 からのモード情報は、ノイズ区間平均パワ算出器 2501 に送られる。

#### 【0224】

一方、現パワ算出器 2502 では、音源信号のパワを算出する。このようにして音源信号のパワを監視する。この現パワ算出結果は、ノイズ区間平均パワ算出器 2501 に送られる。

#### 【0225】

ノイズ区間平均パワ算出器 2501 では、現パワ算出器 2502 からの算出結果とモード判定結果に基づいてノイズ区間の平均パワを算出する。ノイズ区間平均パワ算出器 2501 には、現パワ算出器 2502 から逐次現パワの算出結果が入力される。そして、ノイズ区間平均パワ算出器 2501 では、モード判定器 1810 からノイズ区間であるとの情報が入力されたときに、入力された現パワの算出結果を用いてノイズ区間の平均パワを算出する。

#### 【0226】

この平均パワの算出結果は、可変型部分代数符号帳／ランダム符号帳 1805 に送られる。可変型部分代数符号帳／ランダム符号帳 1805 では、平均パワの算出結果に基づいて代数符号帳とランダム符号帳の利用比率を制御する。この制御の方法については、実施の形態 3 と同じである。

#### 【0227】

なお、ノイズ区間平均パワ算出器 2501 では、算出されたノイズ区間平均パワと逐次入力される現パワとの比較を行う。そして、ノイズ区間の平均パワが現パワよりも大きい場合には、平均パワ値に問題があると考えられるので、ノイズ区間の平均パワを現パワに更新する。これにより、より精度良く代数符号帳とランダム符号帳の利用比率を制御することができる。

#### 【0228】

ここで、ランダム符号帳から出力される雑音符号ベクトルと、部分的代数符号帳から出力される雑音符号ベクトルの割合（ランダム：代数）は、ノイズ区間のレベルが大きい場合に、有声モードにおいては、2：1、すなわちランダム約 66%、代数約 34% であることが望ましい。また、上記割合（ランダム：代数）

は、非有声モードにおいては、ランダム約 9 8 %、代数約 2 %であることが望ましい。

【 0 2 2 9 】

このように、ノイズ区間を監視してモード判定により代数符号帳とランダム符号帳の利用割合を変化させることにより、モード判定誤り時の品質劣化を抑えつつ、無声音声や背景雑音に対する符号化性能を向上させることができる。

【 0 2 3 0 】

なお、図 2 4 及び図 2 5 においては、音源信号から現パワを算出する場合について説明しているが、本発明においては、L P C 合成後の合成信号のパワを用いて現パワを算出するようにしても良い。

【 0 2 3 1 】

上記音声符号化装置及び／又は音声復号化装置は、携帯電話などの移動通信機器の移動機などの通信端末装置又は基地局装置に利用することが可能である。なお、情報を伝送する媒体は本実施の形態に示したような電波に限らず、光信号などを利用することも可能であり、さらには有線の伝送路を使用することも可能である。

【 0 2 3 2 】

なお、上記実施の形態に示した音声符号化／復号化装置は、磁気ディスク、光磁気ディスク、ROMカートリッジなどの記録媒体にソフトウェアとして記録して実現することも可能である。その記録媒体を使用することにより、このような記録媒体を使用するパーソナルコンピュータなどにより音声符号化装置／復号化装置及び送信装置／受信装置を実現することができる。

【 0 2 3 3 】

(実施の形態 5)

本実施の形態では、音源パルスが 3 本である代数符号帳を雑音符号帳として用いる場合について説明する。ここでは、雑音符号帳には、サブフレーム当り 1 6 ビットを割り当てた場合について説明する。なお、本実施の形態においては、代数符号帳と音源パルスをサブフレーム全体に均一に配置したランダム符号帳とを併用する。

## 【0234】

この場合、雑音符号帳全体のビット数を変えずにランダム符号帳を併用するため、代数符号帳のサイズの削減が必要となる。単純に代数符号帳サイズを削減すると、各パルスの探索位置候補を減らさなければならず、広範囲の探索が難しくなる。そこで、音源パルスの探索範囲を維持したまま、代数符号帳サイズを削減する。

## 【0235】

具体的には、代数符号帳から生成される音源ベクトルの形状に着目し、使用頻度の低い形状を有する音源ベクトルは代数符号帳から生成されないように制限を加えることにより、代数符号帳のサイズを削減する。音源ベクトルの形状を示す特徴量として、各音源パルスの相対的位置関係を用いる。すなわち、図26に示すように、3本の音源パルス2601～2603によって構成された音源ベクトルの先頭のパルス2601と2番目のパルス2602の間隔Aと、2番目のパルス2602と3番目のパルス2603の間隔Bを用いる。このような特徴量に基づいて使用頻度の低いベクトルを決定し、代数符号帳のサイズを削減して、ランダム符号帳を併用する。このようにしてサイズを削減した代数符号帳は、代数符号帳を部分的に使用していることから、部分的代数符号帳と呼ぶこととする。

## 【0236】

部分的代数符号帳の構成法を検討するため、図26に示す間隔A及び間隔Bを用いて使用頻度の低いベクトル形状を調査した。間隔Aと間隔Bを有する音源ベクトルは複数存在するため、部分的代数符号帳から生成され得る組合せの数で正規化した。また、有声部と非有声部とでは傾向が異なることが考えられるので、1次の反射係数などを利用して有声部と非声部とを分類し、それぞれについて使用頻度分布を調べた。

## 【0237】

調査の結果、音声部では間隔A又は間隔Bの少なくとも一方が狭いベクトルの使用傾度が高いこと、及び非有声部では有声部に比べて全体的に均一な頻度分布となることが分かった。この調査結果より、少なくとも1組の音源パルス間隔が狭いベクトルのみを生成するように制限を加えることによって、部分的代数符号

帳を構成した。

【0 2 3 8】

少なくとも1組の音源パルス間隔が狭いベクトルのみを生成する方法としては、以下の2つの方法が挙げられる。

(方法1)

部分的代数符号帳において、全探索を行い、探索ループの中で現在探索中の音源パルス間隔が所定の距離より狭いかどうかを判定し、狭いもののみを探索対象とする。

(方法2)

部分的代数符号帳において、各音源パルスのインデックスの差が所定の範囲内(K)になるような組合せのみを探索する。具体的には、図27(a)～(c)に示すような3種類のパターン(図27(a):3パルスとも近い場合、図27(b):前の2パルスが近い場合、図27(c):後の2パルスが近い場合)に分類して部分的代数符号帳の探索を行う。ただし、図27(a)～(c)では、パルス2601～2603の順に並ぶ場合のみを示しており、実際にはこれら3本のパルスが並ぶ順番として考え得る全て組合せが考慮される。

【0 2 3 9】

方法1を用いた場合は、厳密にパルス間隔の距離による制限が可能であるが、探索ループ内で毎回、条件分岐が必要となる。一方、方法2では不均一な探索位置候補の場合には、厳密なパルス間隔距離による制限ではなくなるが、代数符号帳の必要な部分のみを規則的に探索することが可能となり、探索ループ内での条件分岐が不要となる。

【0 2 4 0】

このようにして音源パルスを3パルスに設定して部分的代数符号帳を構成することにより、基本性能の高い部分的代数符号帳を実現することができる。

【0 2 4 1】

次に、上記部分的代数符号帳と併用するランダム符号帳について説明する。このランダム符号帳は、サブフレーム全体にパワーが分散しているようなベクトルの表現性を良くするため、なるべく音源パルスがサブフレーム全体に均などに配置

されるように構成する。このランダム符号帳では、パルス振幅は±1とし、各チャンネル (c h) 間で音源パルスが重ならないようにパルス位置を制限している。また、音源パルスの位置と振幅 (極性) は乱数によって生成する。図 2 8 に、音源パルス数が合計で 8 本で 2 c h 構成のランダム符号帳を示す。

【0 2 4 2】

このランダム符号帳は、チャンネル数及びパルス数の設定を行い、各パルスの配置範囲の設定を行い、各パルスの位置／極性の決定を行うことにより作成する。このランダム符号帳の作成方法において、まず、チャンネル数及びパルス数の設定を行った後に各パルスの配置範囲の設定する。すなわち、各パルスが配置される範囲長 ( $N\_Range [i] [j]$ ) を設定する。この設定は図 2 9 に示すようにして行う。

【0 2 4 3】

まず、サブフレーム長をパルス数 (1 チャンネル分) で分割して  $N\_Range 0$  を求め、剰余は  $N\_Rest$  として保存する (ST 2 9 0 1)。次いで、 $N\_Range 0$  をチャンネル数で分割して  $N\_Range [i] [j]$  を設定する (ST 2 9 0 2)。ここで、 $i$  はチャンネル番号を示し、 $j$  はパルス番号を示す。このとき、 $N\_Range 0$  がチャンネル数 ( $N\_ch$ ) で割り切れない場合には、その余りをチャンネル番号の若い方から順番に割り当てる (ST 2 9 0 2)。

【0 2 4 4】

次いで、 $N\_Rest$  をサブフレーム最後尾に配置されるパルスの  $N\_Range [N\_ch - 1] [N\_Pulse - 1]$  から順番に割り当てる (ST 2 9 0 3)。これにより、 $N\_Range [i] [j]$  の設定を完了する。

【0 2 4 5】

各パルスの配置範囲の設定においては、 $N\_Range [i] [j]$  の開始点 ( $S\_Range [i] [j]$ ) の設定を行う。すなわち、 $N\_Range [i] [j]$  をサブフレーム先頭から順に配置した場合に、それぞれの先頭位置を求める。この開始点の設定は、図 3 0 に示すようにして行う。まず、各チャンネルの先頭パルスの  $S\_Range [i] [0]$  を決定する。この場合、パルス番号の若い方から順番に行う (ST 3 0 0 1)。次いで、残りの  $S\_Range [i]$

[0] を同様に決定する (ST3002)。このようにして S\_Range [i] [j] の設定を完了する。

#### 【0246】

上述したように各パルスの配置範囲の設定を行った後に、各パルスの位置／極性の決定を行う。この各パルスの位置／極性は、図31に示すようにして行う。まず、チャンネルのループカウンタをリセットする (ST3101)。次いで、ループカウンタ  $i$  が  $N\_ch$  より小さいかどうかを判断する (ST3102)。ループカウンタ  $i$  が  $N\_ch$  より小さければ、カウンタと閾値をリセットする (ST3103)。すなわち、決定したランダム符号ベクトルの数 (counter)、ランダム符号ベクトルの生成を繰り返した数 (counter\_r)、及び位置が異なることを許すパルス数 (thresh) をリセットする。一方、ループカウンタ  $i$  が  $N\_ch$  より小さくなければ、ランダム符号帳の作成を終了する。

#### 【0247】

次いで、ランダム符号ベクトルの生成を繰り返した数 (counter\_r) が最大値 MAX\_r であるかどうかを判断する (ST3104)。counter\_r が MAX\_r でなければ、コードベクトルの生成や乱数によるパルス位置及び極性の生成を行い (ST3106)、counter\_r が MAX\_r であれば、閾値 (thresh) をインクリメントし、繰り返しカウンタ (counter\_r) をリセットする (ST3105)。そして、コードベクトルの生成や乱数によるパルス位置及び極性の生成を行う (ST3106)。なお、乱数によるパルス位置及び極性の生成において、rand ( ) は整数乱数生成関数を表す。

#### 【0248】

次いで、パルス位置及び極性を生成した後に、コードベクトルをチェックする (ST3107)。ここでは、生成したコードベクトルと既にランダム符号帳に登録したすべてのコードベクトルとを比較し、パルス位置が重なるコードベクトルが存在しないかをチェックする。そして、コードベクトル毎に位置が重なっているパルス数をカウントする。



## 【0249】

次いで、ランダム符号帳内に、位置の重なるパルス数が閾値を越えたコードベクトルがあるかどうかを判断する（ST3108）。位置の重なるパルス数が閾値を越えたコードベクトルがあれば、繰り返すカウンタ（counter\_r）をインクリメントし（ST3109）、その後、ST3104に進む。一方、位置の重なるパルス数が閾値を越えたコードベクトルがなければ、そのコードベクトルをランダム符号帳に登録する（ST3110）。すなわち、乱数により生成したコードベクトルをランダム符号帳に格納し、カウンタ（counter）をインクリメントする。

## 【0250】

次いで、カウンタ（counter）がランダム符号帳のサイズ以上かどうかを判断する（ST3111）。カウンタ（counter）が作成するランダム符号帳のサイズ以上であれば、チャネルのループカウンタをインクリメントし（ST3112）、ST3102に進む。カウンタ（counter）がランダム符号帳のサイズ以上でなければ、ST3104に進む。

## 【0251】

このランダム符号帳の作成においては、乱数により、コードベクトルのパルス位置及び極性を決定し、既に決定済みのパルスと位置が重ならないようにチェックする。このようにして、初めは全く位置が重ならないものを生成し、順次位置が重なるパルス数を増加させてゆく。

## 【0252】

また、ランダム符号帳の作成においては、サブフレーム全体を均などに分割し、完全に均など分割できない場合は、ch2からch1の範囲を広くし、またサブフレーム末尾の方から範囲を広くする。例えば、図32を用いて説明する。図32において、数字は各パルス（パルス番号j）の配置範囲（N\_Range [i] [j]）と開始点（S\_Range [i] [j]）を示しており、上から下に向かってサブフレームの末尾に向うように記載している。図32（a）では、4パルスであるので、サブフレーム全体の80サンプルを均などに分割することができる。図32（b）では、6パルスであるので、サブフレーム全体の80サン

ブルを均などに分割することができない。この場合には、 $ch1(7)$ を $ch2(6)$ より広くし、しかもサブフレーム末尾( $ch1:8$ 、 $ch2:7$ )を広くしている。 $ch1$ の範囲を $ch2$ より広くしているのは、 $ch1$ のコードベクトル数(符号帳サイズ)を $ch2$ のコードベクトル数より多くすることを想定しているためである。なお、 $ch1$ と $ch2$ の $N\_Range[i][j]$ の値はな  
どしくなるようにし、半端な部分はサブフレーム後半に各チャネル均などに割り  
当てることも考えられる。

#### 【0253】

このようにしてランダム符号帳を作成することにより、サブフレーム全体に音  
源パルスが分布するランダム符号帳を効率的に作成することができる。また、符  
号帳の後半になるほど重なる音源パルスが多くなるので、符号帳サイズを小さく  
する場合は後半部から削減することにより、望ましい符号帳を作成することがで  
きる。

#### 【0254】

次に、部分的代数符号帳とランダム符号帳の併用において、モード切換えを適  
用する場合について説明する。この場合、部分的代数符号帳を音源パルス形状に  
したがってブロック分けして、そのブロックに対応して段階的に削減を行い、そ  
れにランダム符号帳を段階的に(適応的に)増加させる。

#### 【0255】

図33は、部分的代数符号帳をブロック分けした状態を示す図である。ブロッ  
ク分けは、音源パルスの形状と対応して行われている。このブロックは、図34  
(a)に示す音源パルスのパルス間の間隔(より正しくはインデックスの差) $A$   
,  $B$ により決定される。すなわち、ブロック $X\sim Z$ は、図34(b)に示す領域  
に対応している。

#### 【0256】

このようにしてブロック分けして部分的代数符号帳のサイズを削減することに  
より、サイズの制御を容易に行うことができる。具体的には、該当するブロック  
の探索ループをOFFにするだけで良い。

#### 【0257】

このように部分的代数符号帳をブロックに分割すると共に、ランダム符号帳を段階分けする。ここでは、図 3 5 (a) に示すように、c h 1, c h 2 で 3 段階に段階分けする。具体的には、第 1 段階は a, b とし、第 2 段階は c, d とし、第 3 段階は e, f とする。これらを利用して部分的代数符号帳をブロック単位で削減し、その分だけランダム符号帳を段階的に増加してランダム符号帳の割合を大きくする。部分的代数符号帳の削減及びランダム符号帳の増加に対応してモードが決定される。具体的には、図 3 3 (a) ~ (c) に示すモードが決定される。なお、このモード数については例示であり、図 3 3 より粗くモード設定する場合には、2 モードを用いても良く、図 3 3 より細かくモード設定する場合には、4 以上のモードを用いても良い。

## 【0 2 5 8】

このモード毎に用いるランダム符号帳について、図 3 3 及び図 3 5 を用いて説明する。ランダム符号帳サイズが最も小さいモードを (a)、最も大きいモードを (c)、中間のモードを (b) とする。モード (a)  $\rightarrow$  (b)  $\rightarrow$  (c) と変化させる場合、図 3 5 において、c h 1 のランダム符号帳は  $a \rightarrow (a + c) \rightarrow (a + c + e)$ 、c h 2 のランダム符号帳は  $b \rightarrow (b + d) \rightarrow (b + d + f)$  というようにサイズが増える。このとき、各モードで共通のコードベクトルに対してはどのモードでも同じインデックスが付与されるようにするため、以下のようなインデックスの割り当て方を用いる。

## 【0 2 5 9】

まず、 $a \times b$  により生成されるベクトルのインデックスを割り当てる。続いて  $c \times b$  及び  $(a + c) \times d$  により生成されるベクトルのインデックスを割り当てる。最後に  $(a + c + e) \times f$  及び  $e \times (b + d)$  により生成されるベクトルのインデックスを割り当てる。この割り当て法の一例を図 3 3 に示す。

## 【0 2 6 0】

したがって、部分的代数符号帳とランダム符号帳を併用する場合において、部分的代数符号帳がブロック X, Y, Z からなるとき、ランダム符号帳は、図 3 3 (a) に示すように、ランダム符号帳の図 3 5 (b) に示す部分となる。また、部分的代数符号帳がブロック X, Y から成る場合、ランダム符号帳は、図 3 3 (

b) に示すように、ランダム符号帳の図 3 5 (b) ~ (d) に示す部分となる。  
また、部分的代数符号帳がブロック X からなる場合、ランダム符号帳は、図 3 3 (c) に示すように、ランダム符号帳の図 3 5 (b) ~ (f) に示す部分となる。

## 【0261】

このモード切換えは、モード判定器からの制御信号であるモード情報にしたがって行われる。このモード情報は、符号器側から送信されてくる種々の情報 (LPC パラメータ、ゲインパラメータなど) を復号し、その情報に応じて生成しても良く、符号器側から送信されたモード情報を用いても良い。

## 【0262】

このように、部分的代数符号帳をブロック単位で削減し、ランダム符号帳を段階的に増加することにより、部分的代数符号帳とランダム符号帳のサイズを容易に制御できる。さらに、異なるモードにおいても共有コードベクトルインデックスを同じにできるのでモード誤りの影響を抑えることができる。

## 【0263】

ここで、モードが有声/無声/定常雑音の 3 種類のモードから構成される場合を例として、それぞれのモードにおける部分的代数符号帳とランダム符号帳の構成比の具体例を示す。ビット配分によってこの最適比率は変わりうるが、16 ビットのランダム符号帳の例においては、有声モードで (部分的代数符号帳: ランダム符号帳 = 約 50% : 約 50%)、無声モードで (同 = 約 10% : 約 90%)、定常雑音モードで (同 = 約 10% : 約 90%、モード誤りが極めて少なければ同 = 約 0% : 約 100% までランダム符号帳の比率を上げてよい) といった比率であることが望ましい。なお、復号器側で定常雑音信号の主観品質を高めるような後処理が加えられる場合は、定常雑音モードにおけるランダム符号帳の比率を特に高くする必要がなくなる場合もある。

## 【0264】

## (実施の形態 6)

本実施の形態においては、ノイズパワ (過去のノイズモード区間における平均パワ) の高低によって、拡散パタンの雑音性を切換える、あるいはノイズパワの

高低によって、拡散パタンの 1 サンプル目のサンプル値を操作する場合について説明する。

【0 2 6 5】

図 3 6 は、本発明の実施の形態 6 に係る音声符号化装置の構成を示すブロック図であり、図 3 7 は、本発明の実施の形態 6 に係る音声復号化装置の構成を示すブロック図である。図 3 6 において、図 2 4 と同じ部分については、図 2 4 と同じ符号を付して、詳細な説明は省略する。また、図 3 7 において、図 2 5 と同じ部分については、図 2 5 と同じ符号を付して、詳細な説明は省略する。

【0 2 6 6】

図 3 6 に示す音声符号化装置においては、可変型部分的代数符号帳／ランダム符号帳 3 6 0 1 を有しており、この可変型部分的代数符号帳／ランダム符号帳 3 6 0 1 から出力された音源ベクトルのパルス拡散器 3 6 0 2 を備えている。この音源ベクトルのパルスの拡散は、拡散パタン生成器 3 6 0 3 において生成された拡散パタンにしたがって行われる。この拡散パタンは、ノイズ区間平均パワ算出器 2 4 0 1 で求められたノイズ区間平均パワの高低や、モード判定器 1 7 1 3 からのモード情報により決定する。

【0 2 6 7】

図 3 7 に示す音声復号化装置においては、図 3 6 に示す音声符号化装置に対応して可変型部分的代数符号帳／ランダム符号帳 3 7 0 1 を有しており、この可変型部分的代数符号帳／ランダム符号帳 3 7 0 1 から出力された音源ベクトルのパルスを拡散するパルス拡散器 3 7 0 2 を備えている。この音源ベクトルのパルスの拡散は、拡散パタン生成器 3 7 0 3 において生成された拡散パタンにしたがって行われる。この拡散パタンは、ノイズ区間平均パワ算出器 2 5 0 1 で求められたノイズ区間平均パワの高低や、モード判定器 1 8 1 0 からのモード情報により決定する。

【0 2 6 8】

図 3 6 に示す音声符号化装置及び図 3 7 に示す音声復号化装置における拡散パタン生成器 3 6 0 3、3 7 0 3 では、図 3 8 及び図 3 9 に示すようにして拡散パタンを生成する。

## 【0 2 6 9】

まず、音声符号化装置においては、過去にノイズ区間と判定された（サブ）フレームのパワを用いてノイズ区間平均パワ算出器 2 4 0 1 でノイズ区間平均パワを算出する。過去のノイズ区間パワは、現パワ算出器 2 4 0 2 により出力されたパワを用いて逐次更新される。ここで算出されたノイズ区間の平均パワが拡散パターン生成器 3 6 0 3 に出力される。拡散パターン生成器 3 6 0 3 では、ノイズ区間の平均パワに基づいて拡散パタンの雑音性を切替える。すなわち、図 3 8 に示すように、拡散パターン生成器 3 6 0 3 では、ノイズ区間の平均パワの高低に対応して複数の雑音性が設定されており、平均パワの高低に応じて雑音性が選択される。具体的には、ノイズ区間の平均パワが大きい場合には、拡散パタンの雑音性が高い（強い）ものを選択し、ノイズ区間の平均パワが小さい場合には、拡散パタンの雑音性が低い（弱い）ものを選択する。

## 【0 2 7 0】

また、ノイズ区間と音声区間とで拡散パタンの雑音性を切替えるようにしても良い。なお、音声区間は、さらに有声区間と無声区間に分けても良い。この場合、切替は、ノイズ区間では拡散パタンの雑音性が高く、音声区間では拡散パタンの雑音性が低くなるように行われる。なお、音声区間を有声区間と無声区間に分けた場合は、有声区間では拡散パタンの雑音性が低く、無声区間では拡散パタンの雑音性が高くなるように行われる。ノイズ区間、音声区間（有声区間、無声区間）の分類は別途モード判定器 1 7 1 3 などによって行われ、拡散パタンの選択はモード判定器 1 7 1 3 から出力されたモード情報によって拡散パターン生成器 3 6 0 3 で行う。

## 【0 2 7 1】

すなわち、モード判定器 1 7 1 3 で判定されたモードがモード情報として拡散パターン生成器 3 6 0 3 に出力され、拡散パターン生成器 3 6 0 3 では、モード情報に基づいて拡散パタンの雑音性を切替える。この場合、図 3 8 に示すように、拡散パターン生成器 3 6 0 3 では、モードに対応して複数の雑音性が設定されており、モードに応じて雑音性の強弱が選択される。具体的には、ノイズモードの場合には、拡散パタンの雑音性が強いものを選択し、音声（有声）モードの場合には

、拡散パタンの雑音性が弱いものを選択する。

【0 2 7 2】

また、別の構成の拡散パターン生成器 3 6 0 3 では、拡散パターンは、ノイズ区間の平均パワの高低に対応して拡散パタンの 1 サンプル目の振幅値を変えることにより、前記の切換えに相当する操作を連続的に行う。具体的には、図 3 9 に示すように、ノイズ区間の平均パワが大きい場合には、1 サンプルめの振幅値を小さくする係数が乗ぜられ、ノイズ区間の平均パワが小さい場合には、1 サンプルめの振幅値を大きくする係数が乗ぜられる。これらの係数については、ノイズ区間の平均パワの値を用いて決定できるように予め変換関数や変換ルールを定めておく。なお、振幅値を変えるサンプルについては、1 サンプルに限定されない。また、係数を乗じた後の拡散パターンは、係数を乗じる前のパターンと同じベクトルパワとなるように正規化される。

【0 2 7 3】

次に、音声復号化装置においては、過去にノイズ区間と判定された（サブ）フレームのパワを用いてノイズ区間平均パワ算出器 2 5 0 1 でノイズ区間平均パワを算出する。過去のノイズ区間パワは、現パワ算出器 2 5 0 2 から出力されたパワを用いて逐次更新される。ここで算出されたノイズ区間の平均パワが拡散パターン生成器 3 7 0 3 に出力される。拡散パターン生成器 3 7 0 3 では、ノイズ区間の平均パワに基づいて拡散パタンの雑音性を切換える。すなわち、図 3 8 に示すように、拡散パターン生成器 3 7 0 3 では、ノイズ区間の平均パワの高低に対応して複数の雑音レベルが設定されており、平均パワの高低に応じて雑音性が選択される。具体的には、ノイズ区間の平均パワが大きい場合には、拡散パタンの雑音性が高い（強い）ものを選択し、ノイズ区間の平均パワが小さい場合には、拡散パタンの雑音性が低い（弱い）ものを選択する。

【0 2 7 4】

また、この場合にも、ノイズ区間と音声区間とで拡散パタンの雑音性を切換えるようにしても良い。なお、音声区間は、さらに有声区間と無声区間に分けても良い。この場合、切換えは、ノイズ区間では拡散パタンの雑音性が高く、音声区間では拡散パタンの雑音性が低くなるように行われる。なお、音声区間を有声区

間と無声区間に分けた場合は、有声区間では拡散パタンの雑音性が低く、無声区間では拡散パタンの雑音性が高くなるように行われる。ノイズ区間、音声区間（有声区間、無声区間）の分類は、別途モード判定器 1 8 1 0 などによって行われ、拡散パタンの選択はモード判定器 1 8 1 0 から出力されたモード情報によって拡散パターン生成器 3 7 0 3 で行う。

## 【0 2 7 5】

すなわち、モード判定器 1 8 1 0 で判定されたモードがモード情報として拡散パターン生成器 3 7 0 3 に出力され、拡散パターン生成器 3 7 0 3 では、モード情報に基づいて拡散パタンの雑音性を切替える。この場合、図 3 8 に示すように、拡散パターン生成器 3 7 0 3 では、モードに対応して複数の雑音性が設定されており、モードに応じて雑音性の強弱が選択される。具体的には、ノイズモードの場合には、拡散パタンの雑音性の強いものを選択し、音声（有声）モードの場合には、拡散パタンの雑音性の弱いものを選択する。

## 【0 2 7 6】

また、別の構成の拡散パターン生成器 3 7 0 3 では、拡散パターンは、ノイズ区間の平均パワの高低に対応して拡散パタンの 1 サンプル目の振幅値を変えることによって連続的に拡散パタンの雑音性を変化させる。具体的には、図 3 9 に示すように、ノイズ区間の平均パワが大きい場合には、1 サンプル目の振幅値が小さくする係数を乗じ、ノイズ区間の平均パワが小さい場合には、1 サンプル目の振幅値が大きくなる係数を乗じる。この係数とノイズ区間の平均パワとの間には、予め定められた変換関数や変換ルールが介在し、平均パワの情報から振幅変換係数を求めることができるようになっている。なお、振幅値を変えるサンプルについては、1 サンプルに限定されない。また、振幅値が変えられた拡散パターンは、振幅値を変える前の拡散パターンと同じベクトルパワとなるように正規化される。

## 【0 2 7 7】

ノイズ区間の平均パワによる拡散パタンの雑音性の切替えについては、モード情報によって複数種類用意するなどして、モード情報と平均ノイズパワ情報との双方を組合わせて拡散パタンの切替えを行えば、ノイズパワが大きい場合でも、音声区間（有声区間）では拡散パタンの雑音性を中程度以下にすることなどが可



能となり、ノイズ中の音声品質を改善することができる。

【0278】

本実施の形態においては、ノイズ区間のパワの高低に関係なく、ノイズ区間と音声区間とで拡散パタンの雑音性を切替えるようにしても良い。この場合、切換えは、上記と同様に、雑音区間では拡散パタンの雑音性が高く、音声区間では拡散パタンの雑音性が低くなるように行われる。なお、音声区間をさらに有声区間と無声区間に分けた場合は、切換えは、有声区間では拡散パタンの雑音性を低く、無声区間では拡散パタンの雑音性が高くなるように行われる。

【0279】

上記実施の形態6においては、可変型部分的代数符号帳／ランダム符号帳を用いた場合について説明しているが、本発明においては、一般的な代数符号帳を用いた場合にも適用することができる。

【0280】

【発明の効果】

以上説明したように、本発明によれば、代数符号帳から生成される複数の音源パルスのうち少なくとも2本は近接するような組合わせのみを生成することによって雑音符号帳のサイズを削減できる。特に、削減したサイズの部分に無声部や定常雑音部に有効な音源ベクトルを格納することによって、無声部や定常雑音部に対する品質を改善することを可能とした音声符号化装置及び音声復号化装置を提供できる。

【0281】

また、無声部や定常雑音部に対応したモードとそれ以外の部分（例えば有声部）に対応したモードとの切り分けを行う系においては、前記削減するサイズを適応的に切替えることによって無声部や定常雑音部に対する品質の改善度をより高めることを可能とした音声符号化装置及び音声復号化装置を提供できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】

本発明の実施の形態に係る音声信号送信装置及び音声信号受信装置の構成を示すブロック図

【図 2】

本発明の実施の形態 1 に係る音声符号化装置の構成を示すブロック図

【図 3】

本発明の実施の形態 1 に係る音声復号化装置の構成を示すブロック図

【図 4】

本発明の実施の形態 1 に係る雑音符号ベクトル生成装置の構成を示すブロック図

【図 5】

本発明の実施の形態 1 に係る部分的代数符号帳の一例を示す図

【図 6】

本発明の実施の形態 1 に係る雑音符号ベクトル符号化処理の流れの前段半を示すフロー図

【図 7】

本発明の実施の形態 1 に係る雑音符号ベクトル符号化処理の流れの中段を示すフロー図

【図 8】

本発明の実施の形態 1 に係る雑音符号ベクトル符号化処理の流れの後段を示すフロー図

【図 9】

本発明の実施の形態 1 に係る雑音符号ベクトル復号化処理の流れを示すフロー図

【図 10】

本発明の実施の形態 1 に係る雑音符号ベクトル生成装置の他の構成を示すブロック図

【図 11】

本発明の実施の形態 1 に係る部分的代数符号帳の他の例を示す図

【図 12】

本発明の実施の形態 2 に係る音声符号化装置の構成を示すブロック図

【図 13】

本発明の実施の形態 2 に係る音声復号化装置の構成を示すブロック図

【図 1 4】

本発明の実施の形態 2 に係る雑音符号ベクトル生成装置の構成を示すブロック図

【図 1 5】

本発明の実施の形態 2 に係る雑音符号ベクトル符号化処理の流れを示すフロー図

【図 1 6】

本発明の実施の形態 2 に係る雑音符号ベクトル復号化処理の流れを示すフロー図

【図 1 7】

本発明の実施の形態 3 に係る音声符号化装置の構成を示すブロック図

【図 1 8】

本発明の実施の形態 3 に係る音声復号化装置の構成を示すブロック図

【図 1 9】

本発明の実施の形態 3 に係る雑音符号ベクトル生成装置の構成を示すブロック図

【図 2 0】

本発明の実施の形態 3 に係る雑音符号ベクトル符号化処理の流れを示すフロー図

【図 2 1】

本発明の実施の形態 3 に係る雑音符号ベクトル復号化処理の流れを示すフロー図

【図 2 2】

本発明の実施の形態 3 に係る雑音符号ベクトルとインデックスの対応表の一例を示す図

【図 2 3】

本発明の実施の形態 3 に係る雑音符号ベクトルとインデックスの対応表の他の例を示す図

【図 2 4】

本発明の実施の形態 4 に係る音声符号化装置の構成を示すブロック図

【図 2 5】

本発明の実施の形態 4 に係る音声復号化装置の構成を示すブロック図

【図 2 6】

本発明の実施の形態 5 において使用する 3 パルス音源ベクトルを示す図

【図 2 7】

図 2 6 に示す 3 パルス音源ベクトルの態様を説明するための図

【図 2 8】

実施の形態 5 における 2 c h のランダム符号ベクトルを示す図

【図 2 9】

ランダム符号帳の作成における各パルスの配置範囲を設定する処理を説明するためのフロー図

【図 3 0】

ランダム符号帳の作成における各パルスの配置範囲を設定する処理を説明するためのフロー図

【図 3 1】

ランダム符号帳の作成におけるパルス位置及び極性を決定する処理を説明するためのフロー図

【図 3 2】

ランダム符号帳におけるサンプル間隔及びパルス位置を示す図

【図 3 3】

部分的代数符号帳とランダム符号帳を併用した場合の態様を示す図

【図 3 4】

部分的代数符号帳のブロック化を説明するための図

【図 3 5】

ランダム符号帳の段階的增加を説明するための図

【図 3 6】

本発明の実施の形態 6 に係る音声符号化装置の構成を示すブロック図

【図 3 7】

本発明の実施の形態 6 に係る音声復号化装置の構成を示すブロック図

【図 3 8】

実施の形態 6 に係る音声符号化装置及び音声復号化装置に使用される拡散パルス生成器を説明するための図

【図 3 9】

実施の形態 6 に係る音声符号化装置及び音声復号化装置に使用される拡散パルス生成器を説明するための図

【図 4 0】

従来の音声符号化装置の構成を示すブロック図

【図 4 1】

従来の 2 チャンネル代数符号帳の一例を示す図

【図 4 2】

従来の 3 チャンネル代数符号帳の一例を示す図

【符号の説明】

2 0 1 前処理器

2 0 2 L P C 分析器

2 0 3 L P C 量子化器

2 0 4, 3 0 3 適応符号帳

2 0 6, 3 0 5 部分的代数符号帳

2 0 9, 3 0 8 L P C 合成フィルタ

2 1 1 聴覚重みづけ器

2 1 2 誤差最小化器

3 0 1 L P C 復号器

3 0 2 音源パラメータ復号器

3 0 9 後処理器

4 0 1, 4 0 5 第 1 のパルス発生器

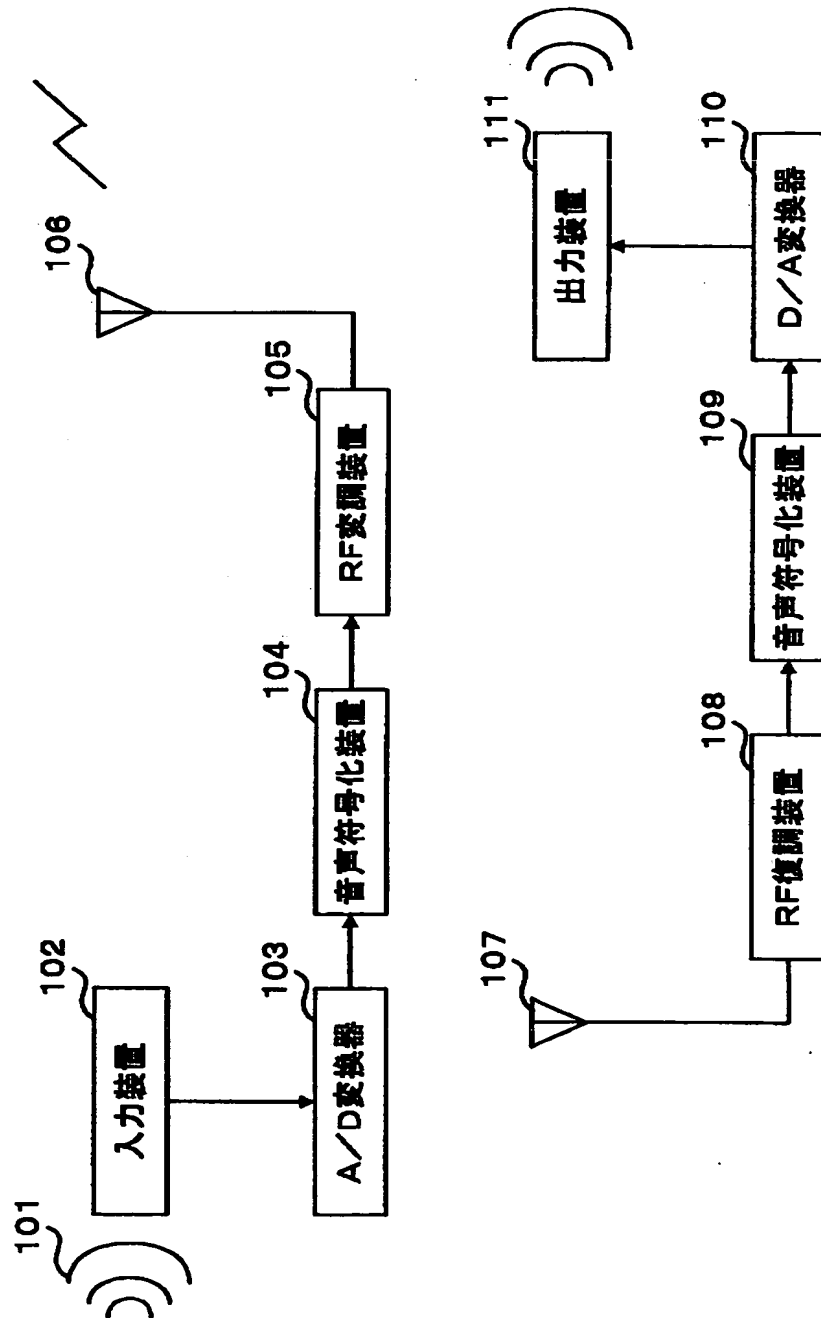
4 0 2, 4 0 6 パルス位置限定器

4 0 3, 4 0 7 第 2 のパルス発生器

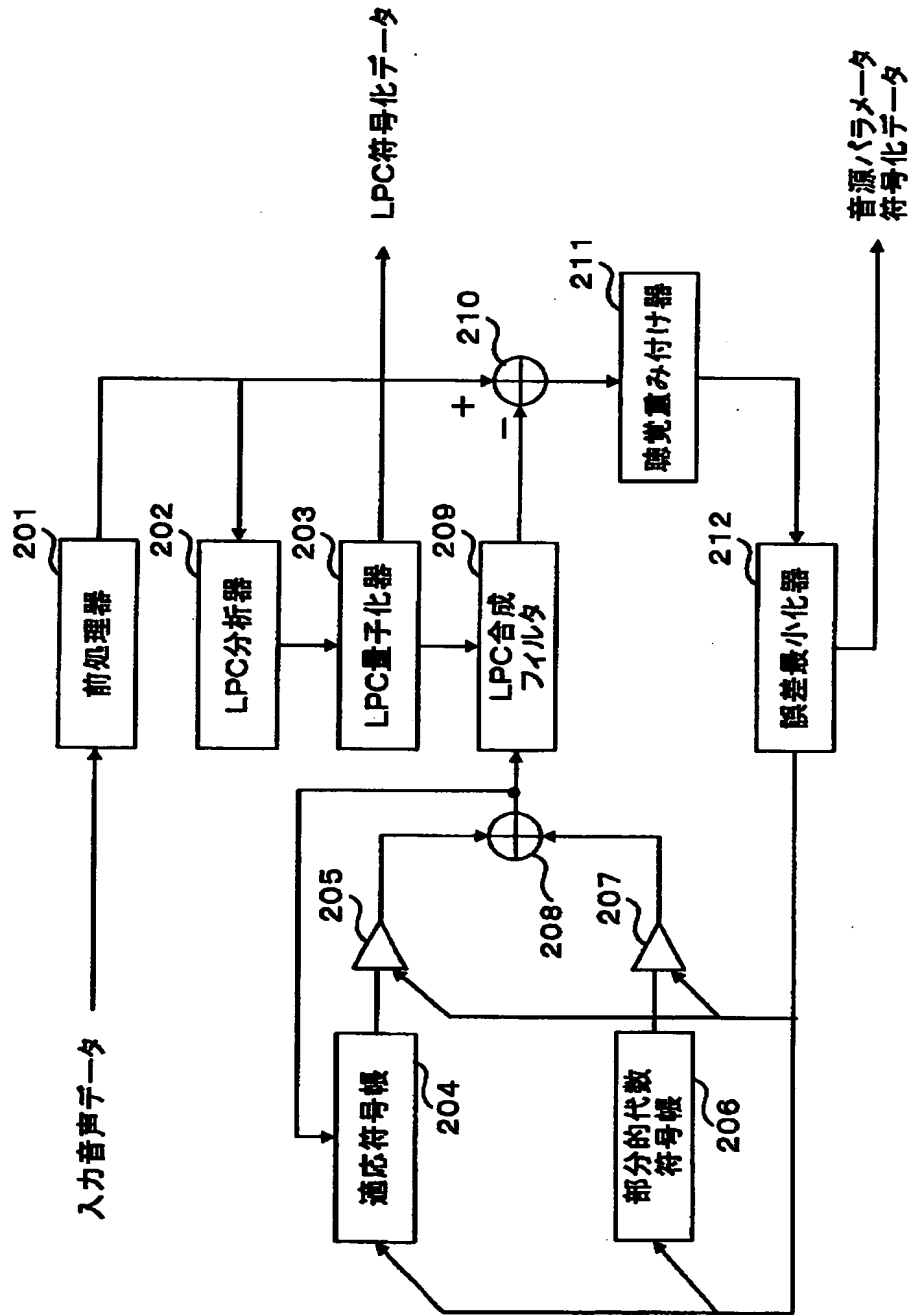
【書類名】

図面

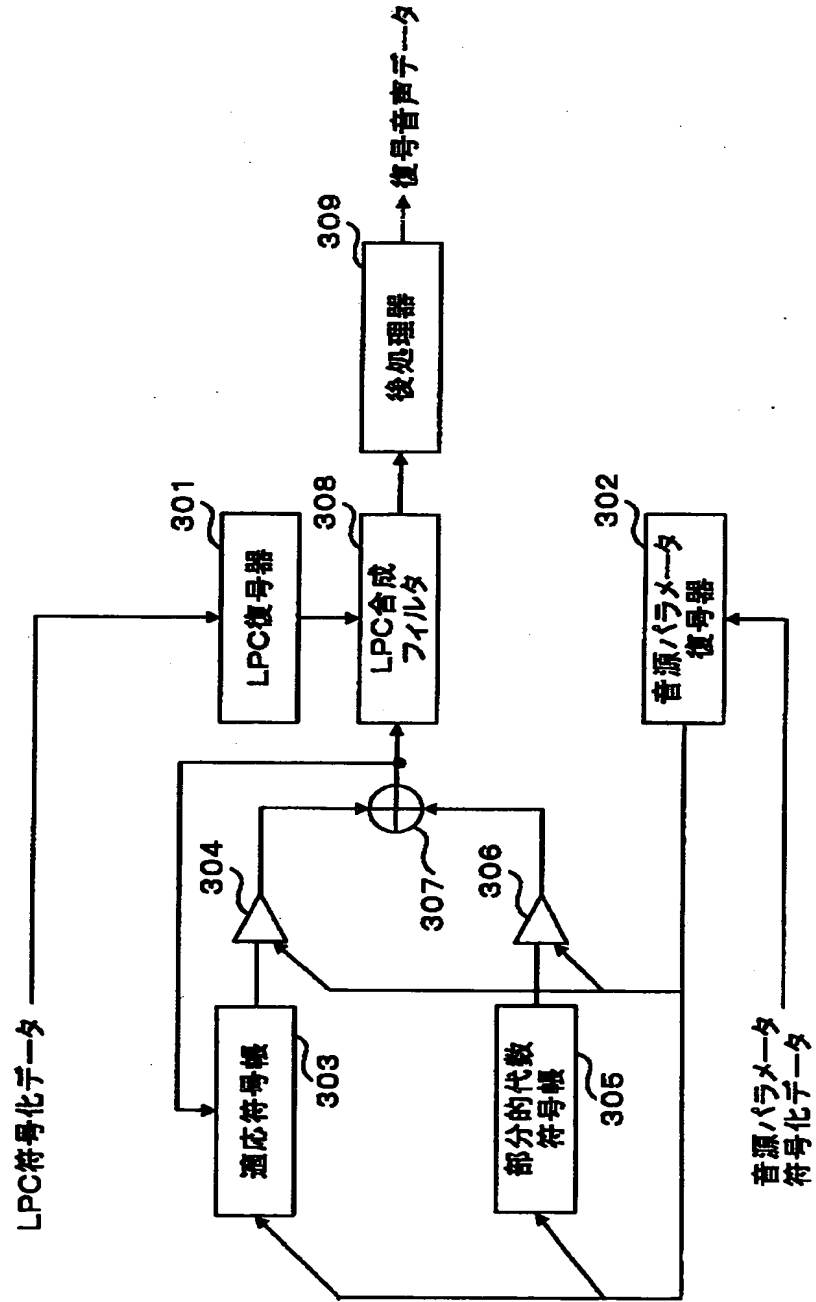
【図 1】



【図 2】

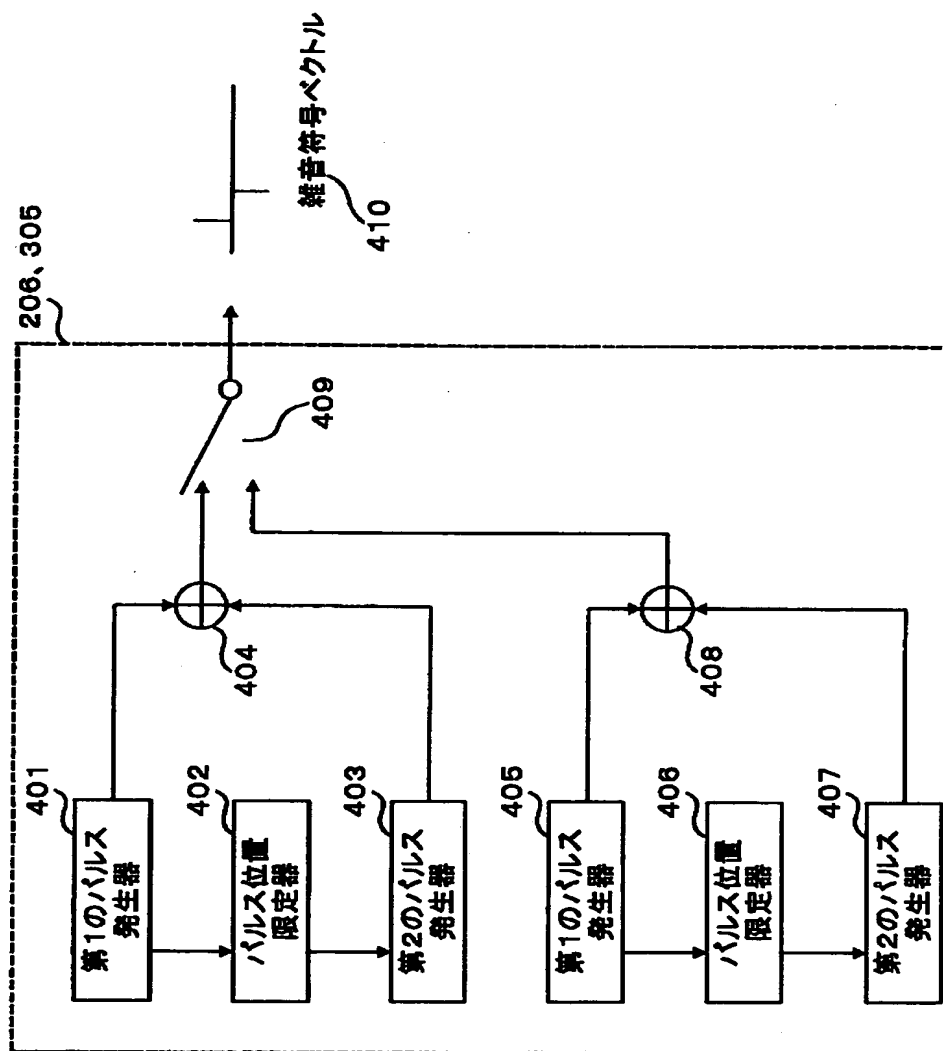


【図 3】





【図 4】



【図 5】

(a)

パルス番号	パルス位置
1	0,2,4,6,8,10,12,14,16,18,20,22,24,26,28,30,32,34,36,38,40,42,44,46,48,50,52,54,56,58,60,62,64,68,70,72
2	P1+1,P1+3,P1+5,P1+7

(b)

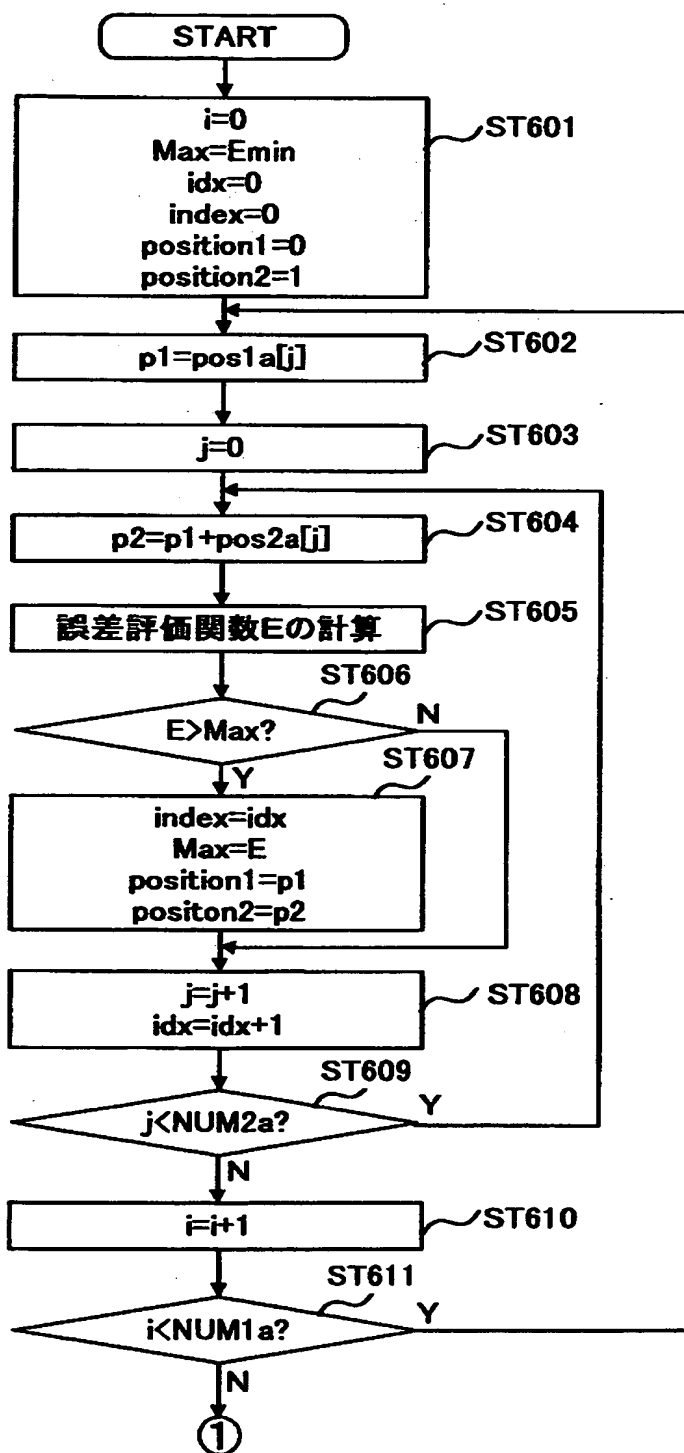
パルス番号	パルス位置
1	P2+1,P2+3,P2+5,P2+7,
2	1,3,5,7,9,11,13,15,17,19,21,23,25,27,29,31,33,35,37,39,41,43,45,47,49,51,53,55,57,59,61,63,65,67,69,71

(c)

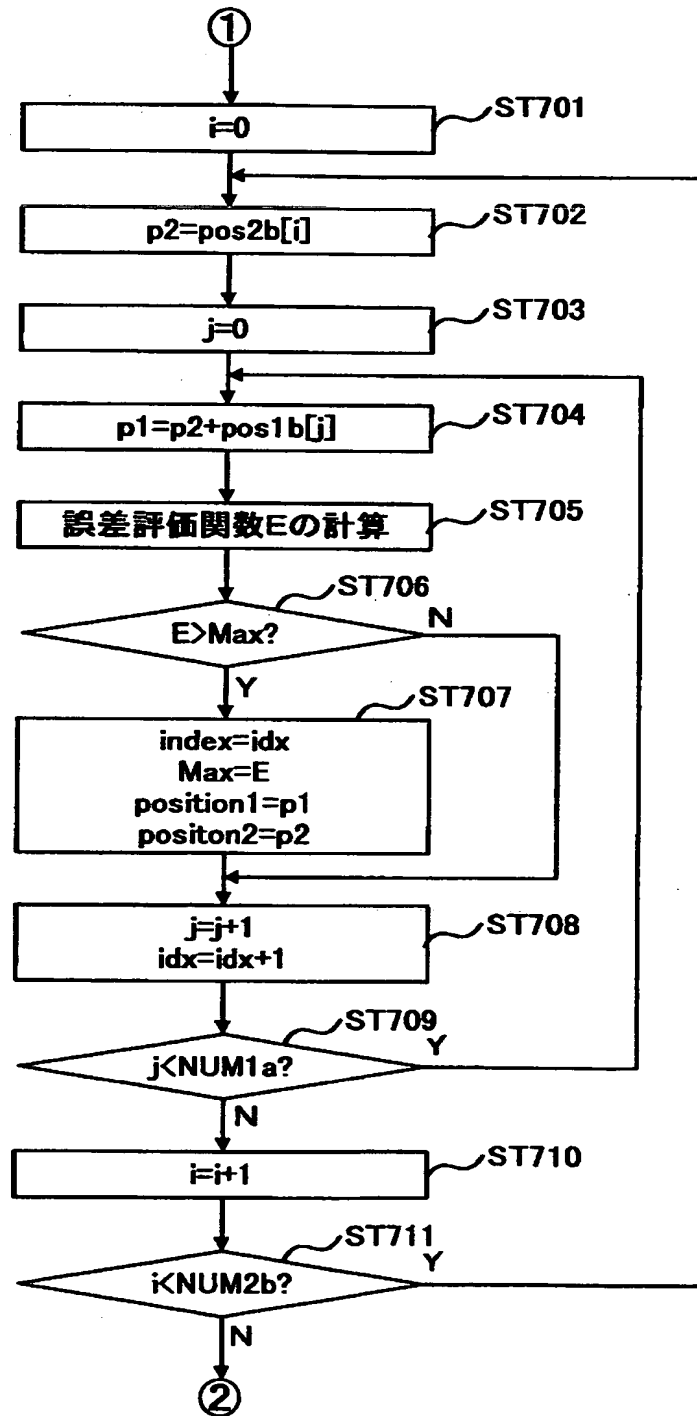
パルス番号	パルス位置
1	74,76,78
2	73,75,77,79

$$37 \times 4 + 36 \times 4 + 3 \times 4 = 304$$

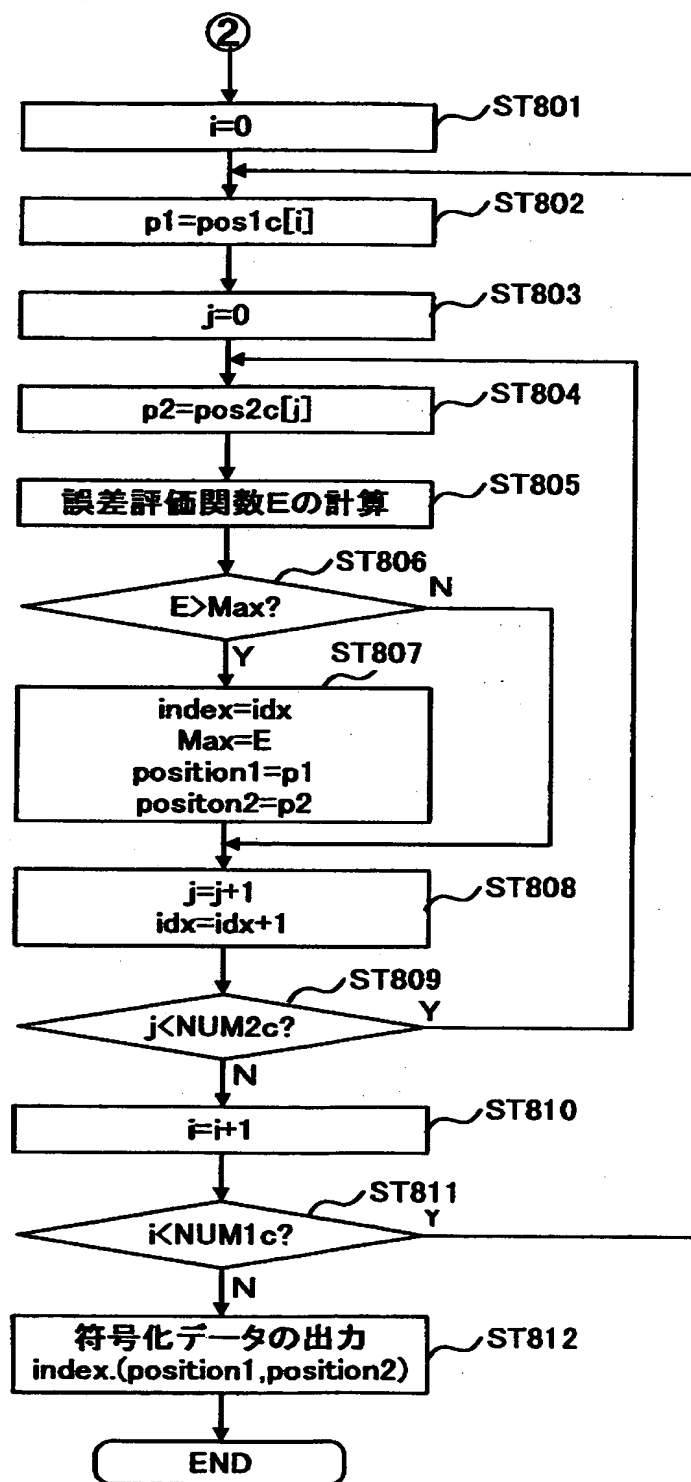
【図 6】



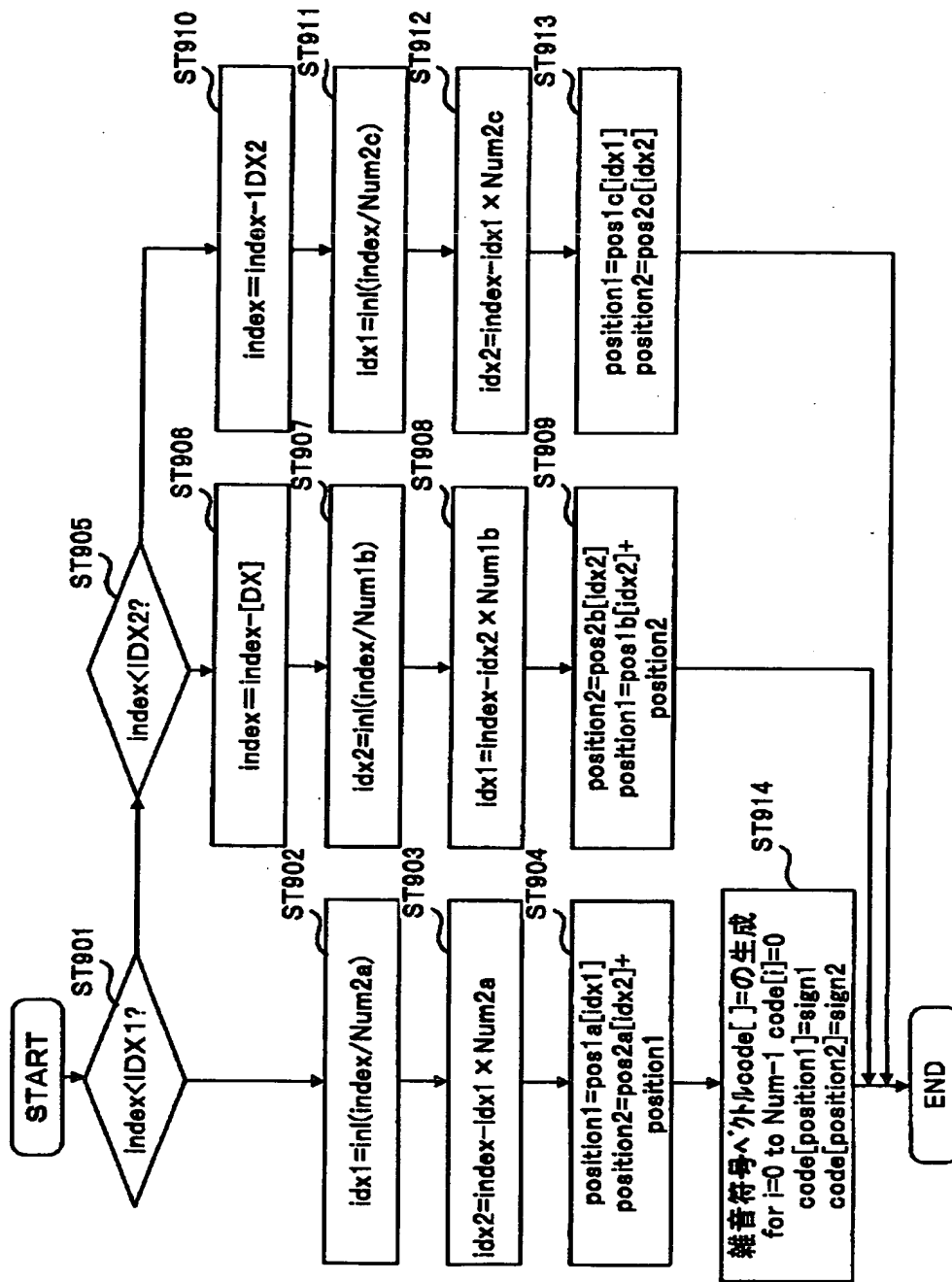
【図 7】



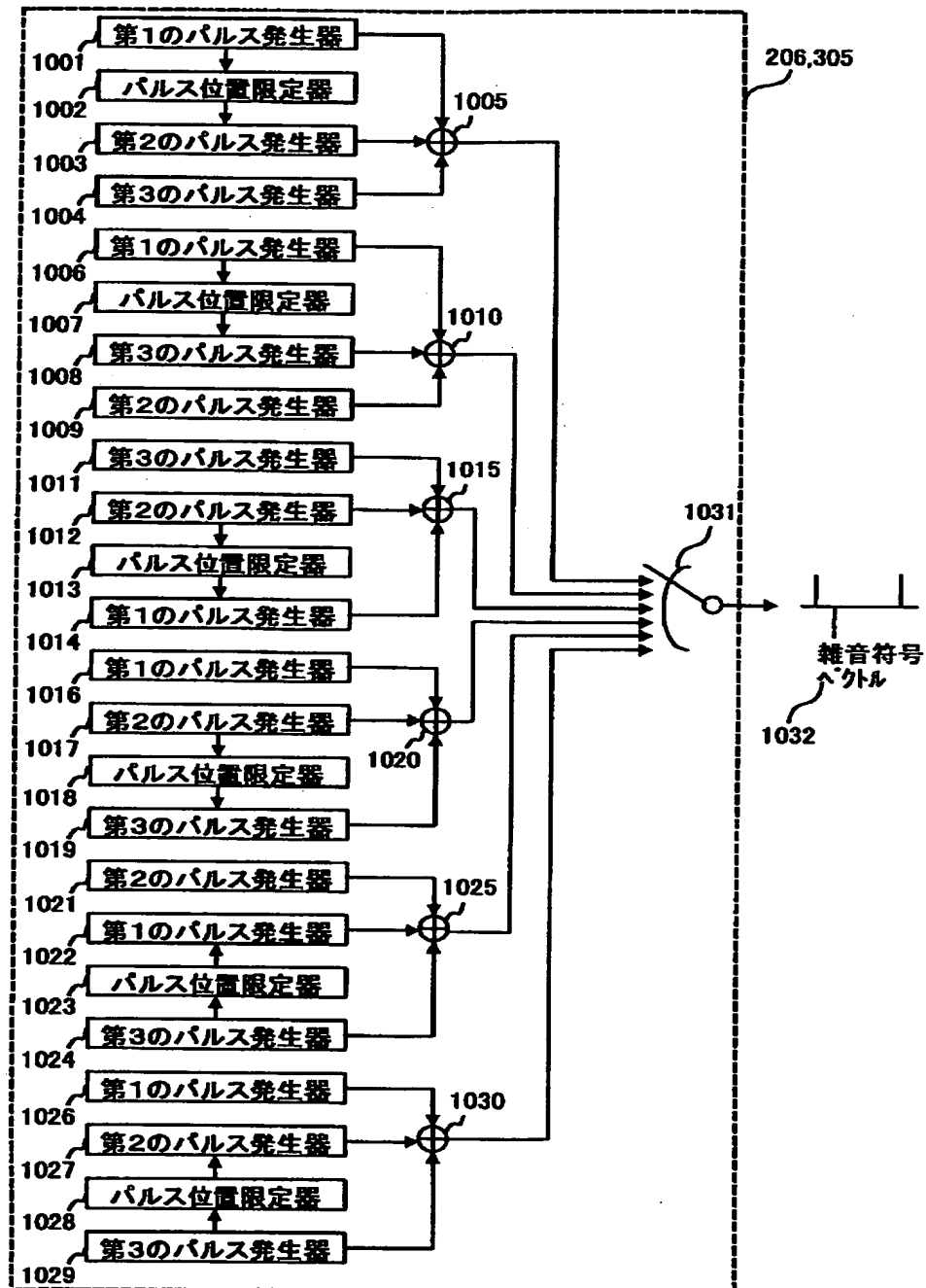
【図 8】



【図 9】



【図 1 0】



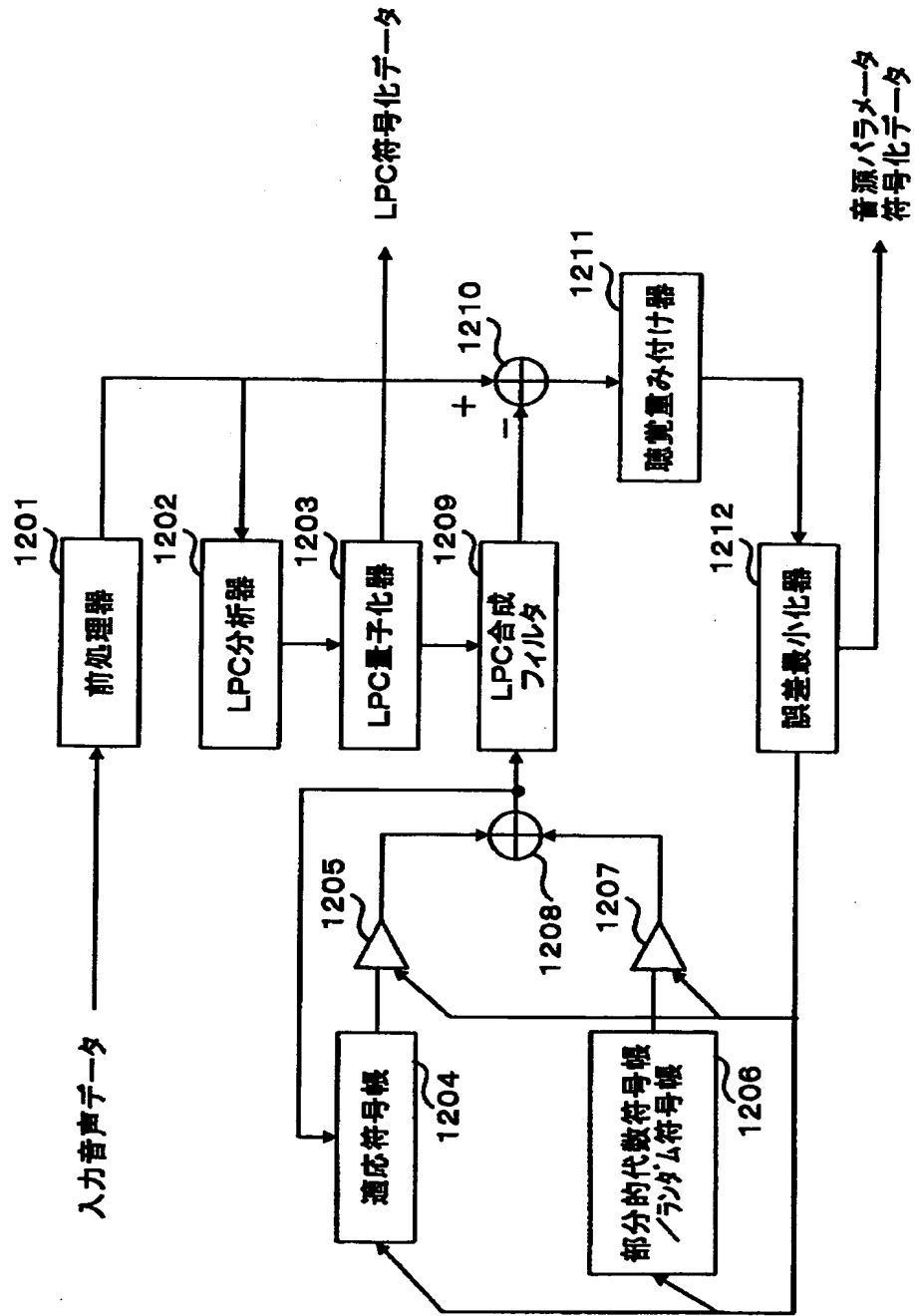
【図 1 1】

ハリス番号	ハリス位置(a)
1	0,3,6,9,12,15,18,21,24,27,30,33,36,39,42,45,48,51,54,57,60,63,66,69,72
2	P1+1,P1+4,P1+7
3	2,5,8,11,14,17,20,23,26,29,32,35,38,41,44,47,50,53,56,59,62,65,68,71,74,77
ハリス番号	ハリス位置(b)
1	P2+2,P2+5,P2+8
2	1,4,7,10,13,16,19,22,25,28,31,34,37,40,43,46,49,52,55,58,61,64,67,70
3	2,5,8,11,14,17,20,23,26,29,32,35,38,41,44,47,50,53,56,59,62,65,68,71,74,77
ハリス番号	ハリス位置(c)
1	75,78
2	73,76,79
3	2,5,8,11,14,17,20,23,26,29,32,35,38,41,44,47,50,53,56,59,62,65,68,71,74,77
ハリス番号	ハリス位置(d)
1	0,3,6,9,12,15,18,21,24,27,30,33,36,39,42,45,48,51,54,57,60,63,66,69
2	1,4,7,10,13,16,19,22,25,28,31,34,37,40,43,46,49,52,55,58,61,64,67,70,73,76,79
3	P1+2,P1+5,P1+8
ハリス番号	ハリス位置(e)
1	P3+1,P3+4,P3+7
2	1,4,7,10,13,16,19,22,25,28,31,34,37,40,43,46,49,52,55,58,61,64,67,70,73,76,79
3	2,5,8,11,14,17,20,23,26,29,32,35,38,41,44,47,50,53,56,59,62,65,68,71
ハリス番号	ハリス位置(f)
1	72,75,78
2	1,4,7,10,13,16,19,22,25,28,31,34,37,40,43,46,49,52,55,58,61,64,67,70,73,76,79
3	74,77
ハリス番号	ハリス位置(g)
1	0,3,6,9,12,15,18,21,24,27,30,33,36,39,42,45,48,51,54,57,60,63,66,69,72,75,78
2	1,4,7,10,13,16,19,22,25,28,31,34,37,40,43,46,49,52,55,58,61,64,67,70
3	P2+1,P2+4,P2+7
ハリス番号	ハリス位置(h)
1	0,3,6,9,12,15,18,21,24,27,30,33,36,39,42,45,48,51,54,57,60,63,66,69,72,75,78
2	P3+2,P3+5,P3+8
3	2,5,8,11,14,17,20,23,26,29,32,35,38,41,44,47,50,53,56,59,62,65,68,71
ハリス番号	ハリス位置(i)
1	0,3,6,9,12,15,18,21,24,27,30,33,36,39,42,45,48,51,54,57,60,63,66,69,72,75,78
2	73,76,79
3	74,77

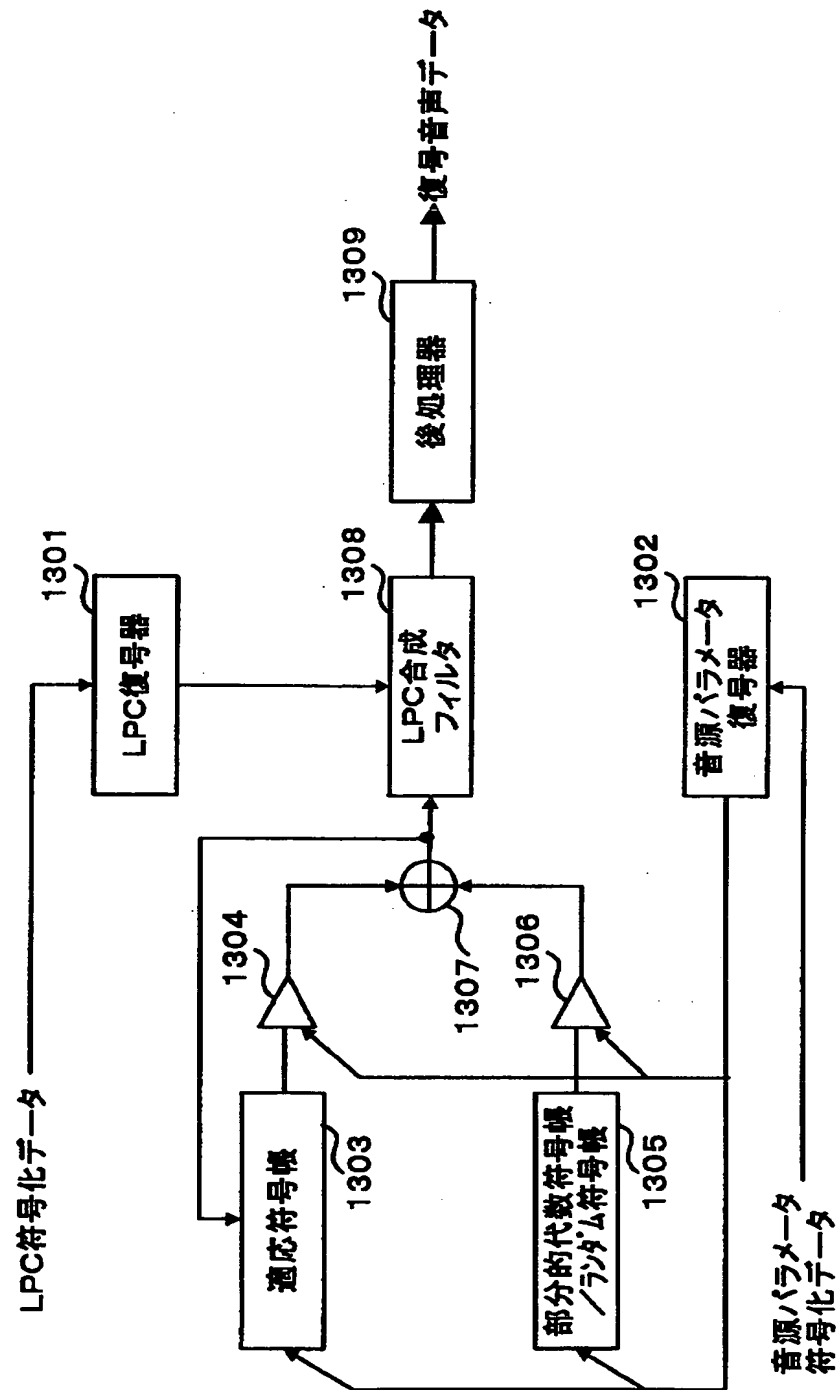
$$(25 \times 3 + 3 \times 24 + 2 \times 3) \times 26 + (24 \times 3 + 3 \times 24 + 3 \times 2) \times 27 + (24 \times 3 + 3 \times 24 + 3 \times 2) \times 27 = 12078$$



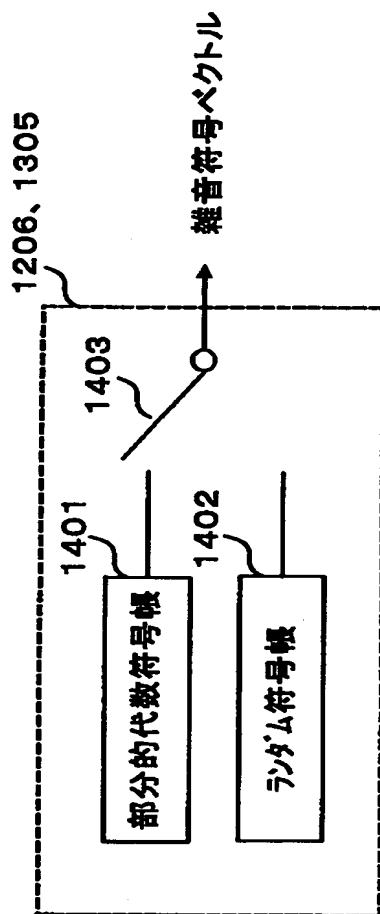
【図 1 2】



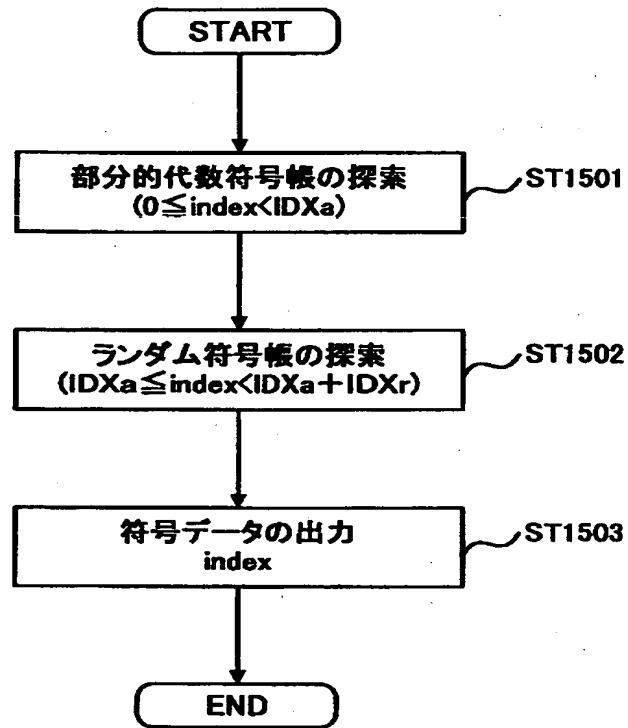
【図 1 3】



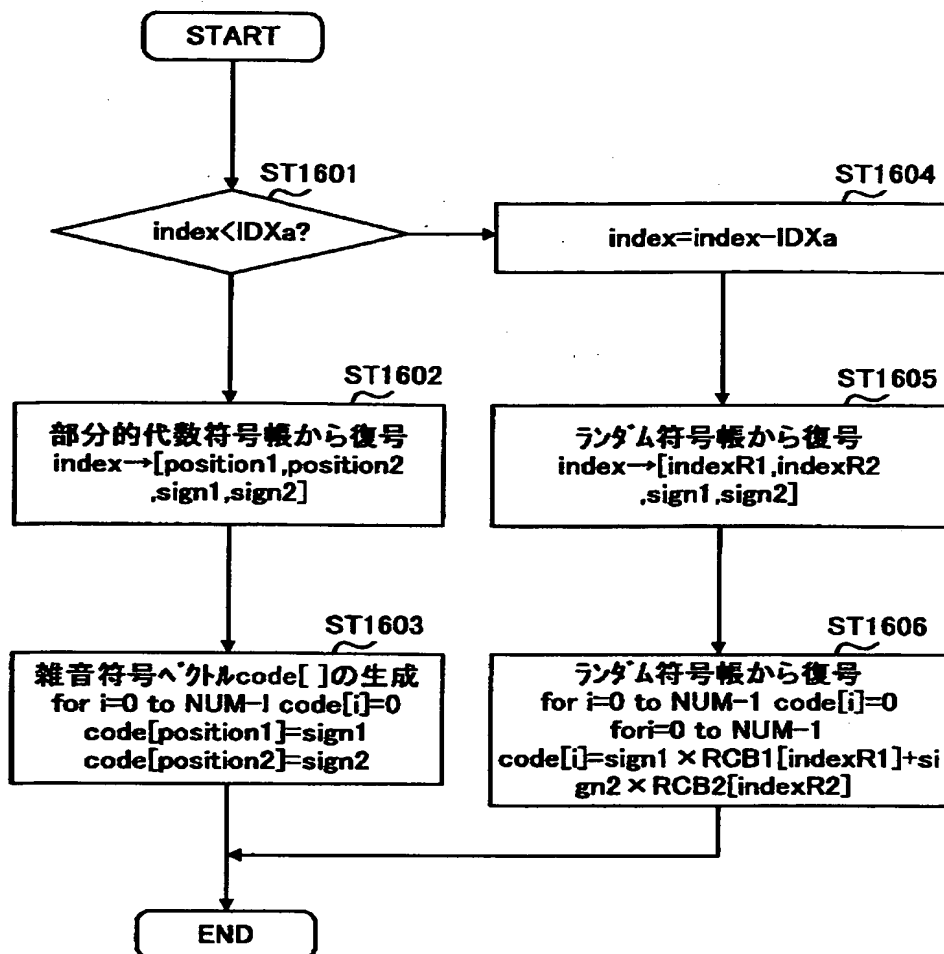
【図 1 4】



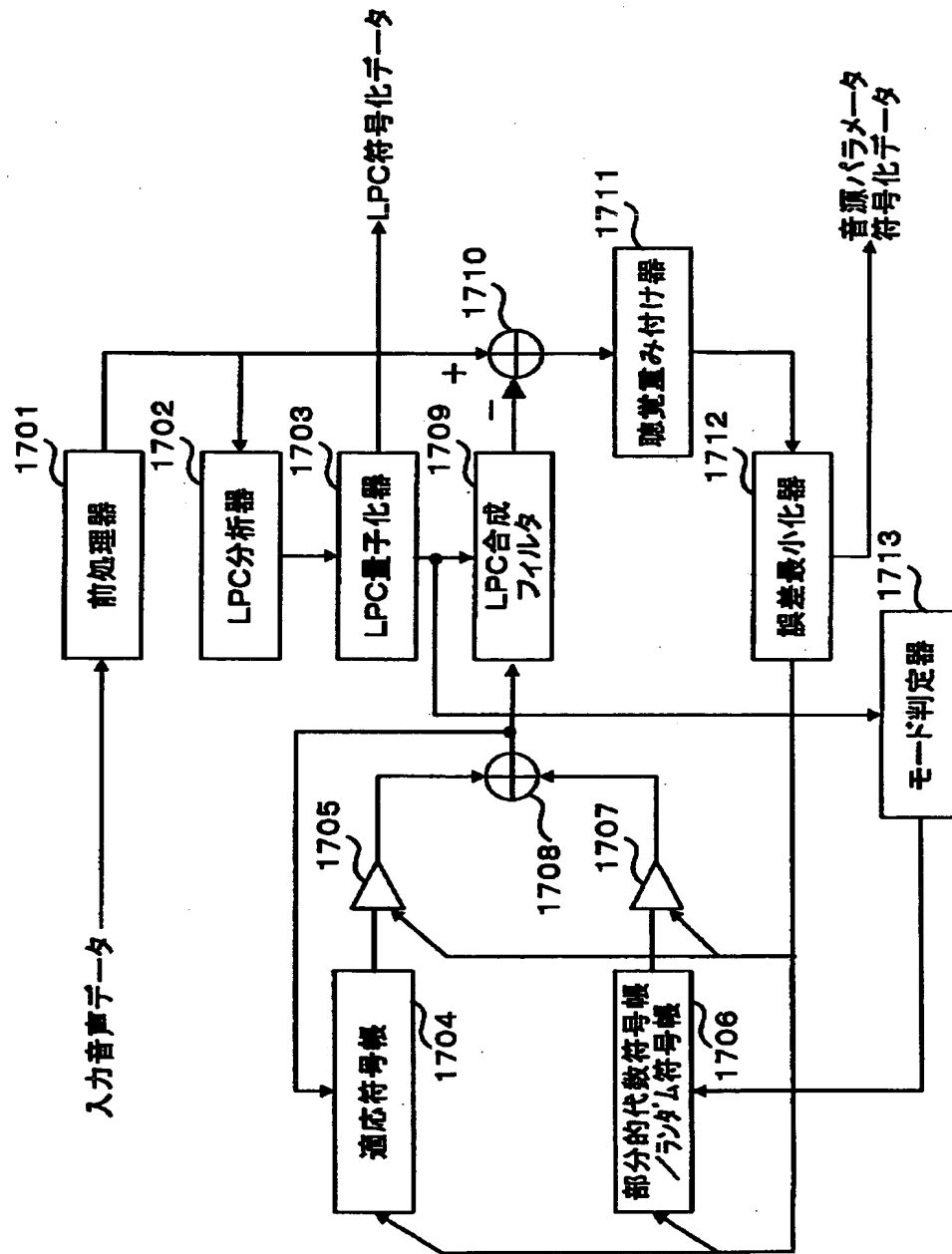
【図 1 5】



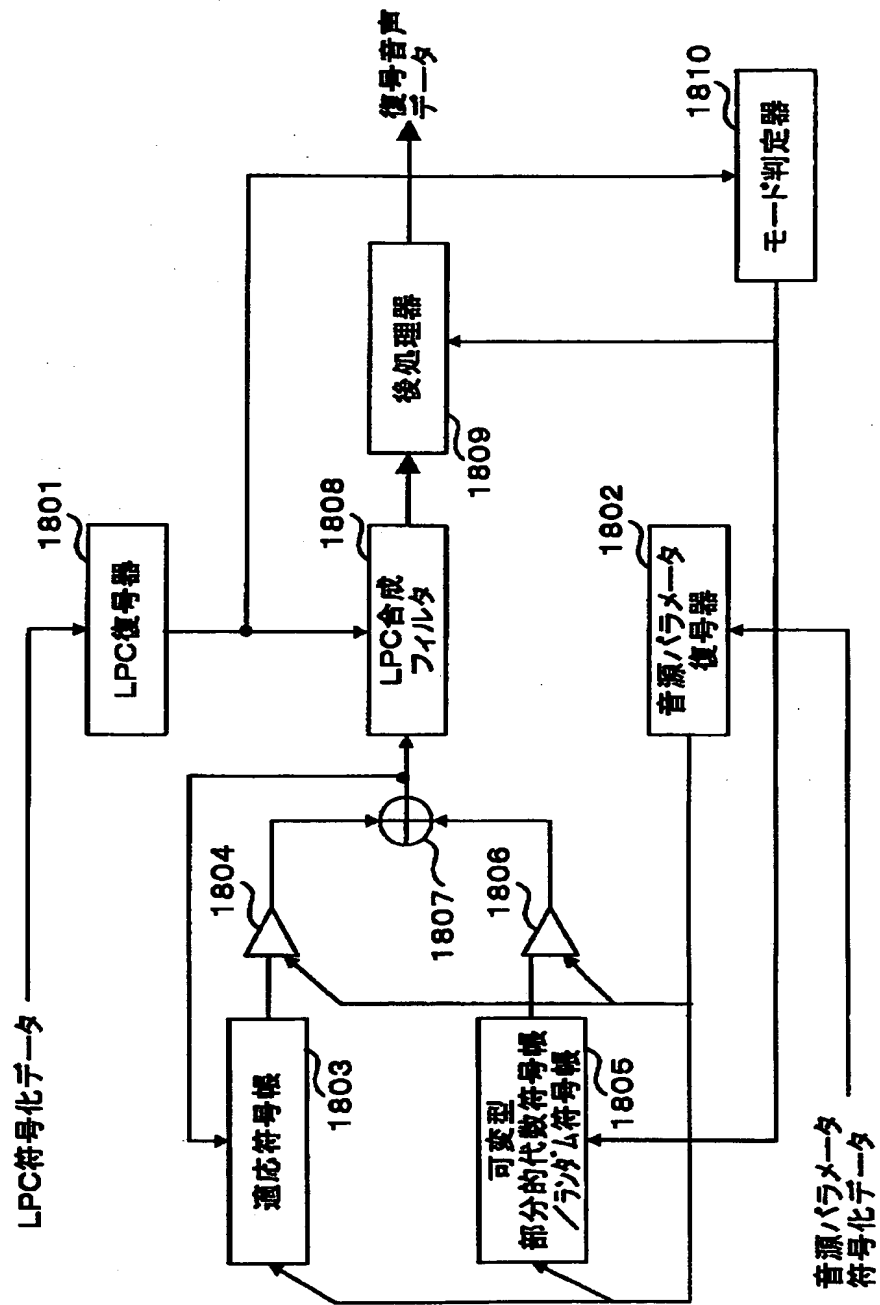
【図 1 6】



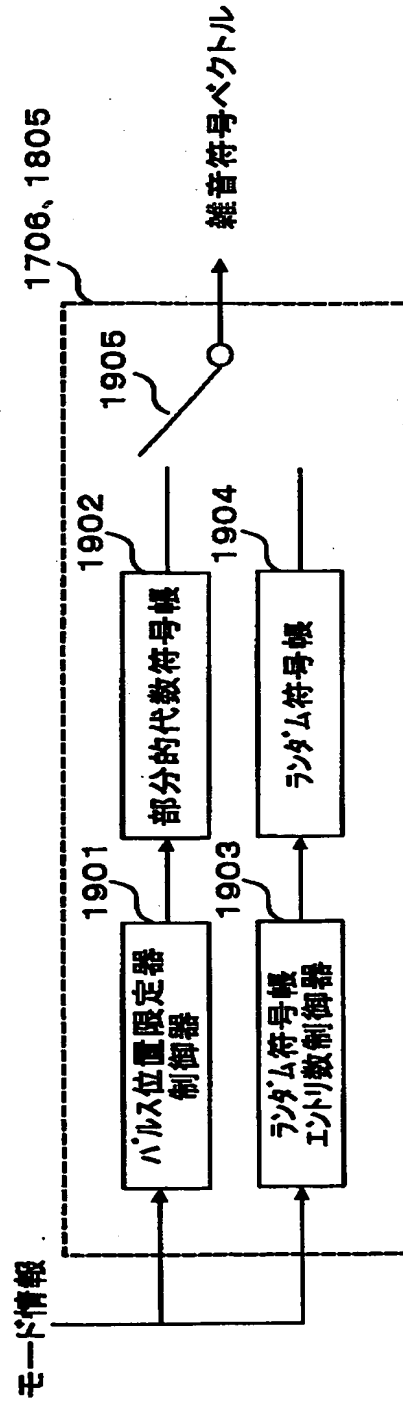
【図 1 7】



【図 1 8】

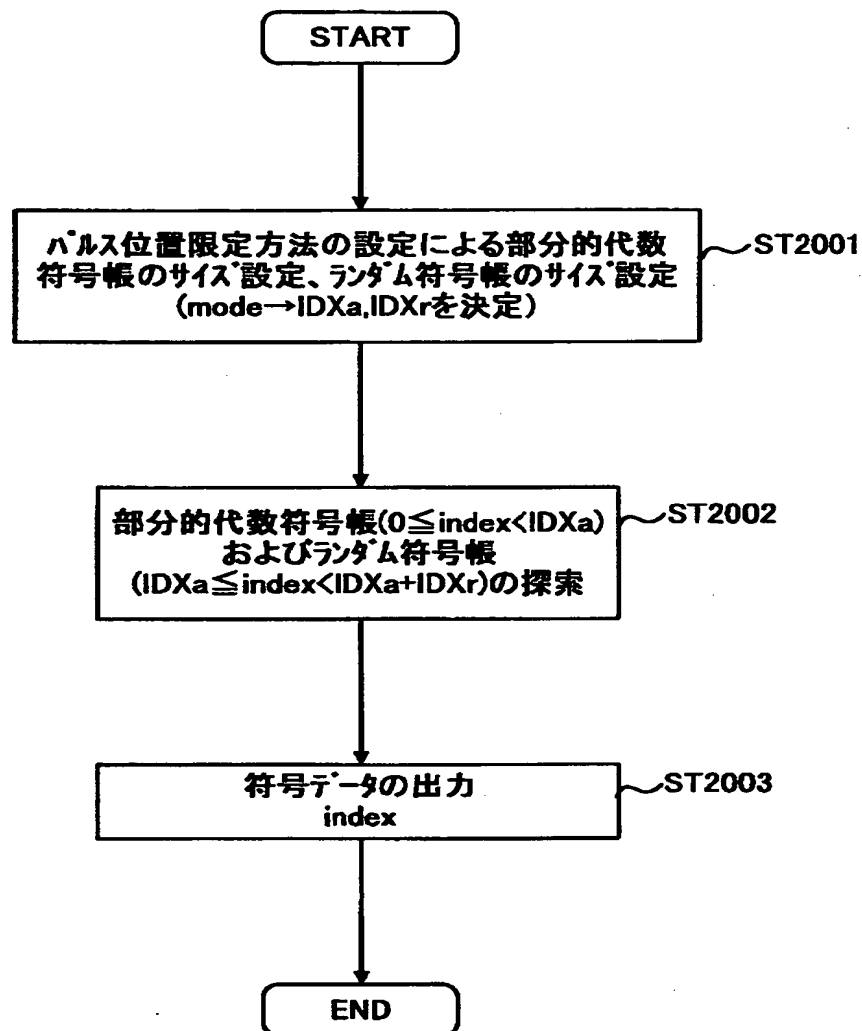


【図 1 9】

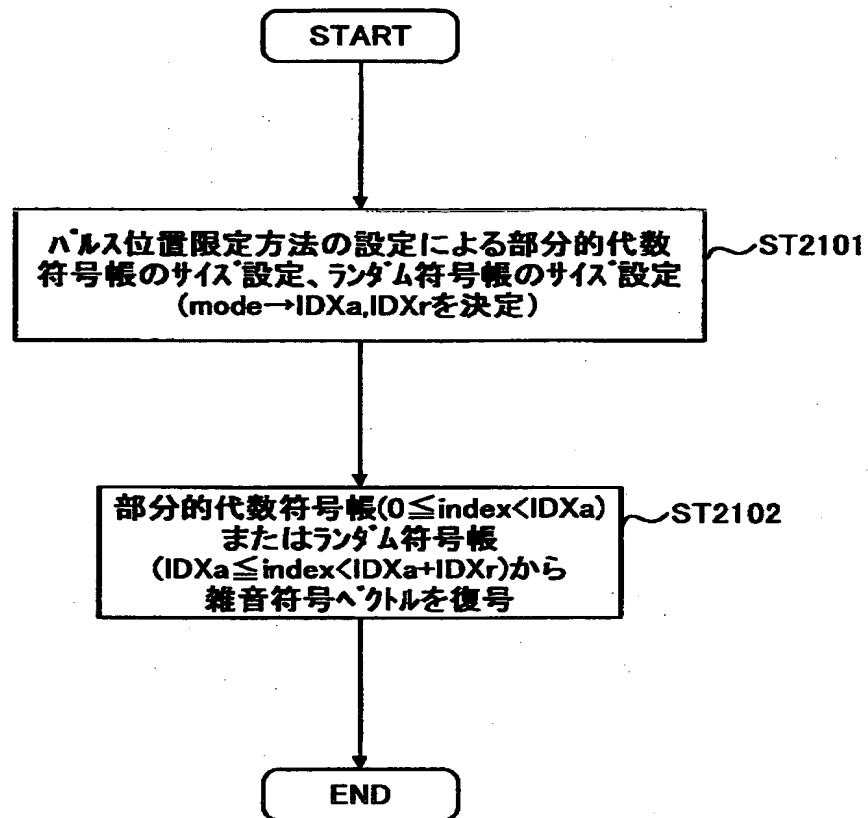




【図 2 0】



【図 2 1】



【図 2 2】

pulse1(=P1)/CH1	pulse2(=P2)/CH2	1/2T 7/8
0	P1+1	0
Ra4	Rb0	1
2	P1+1	2
Ra4	Rb1	3
4	P1+1	4
Ra4	Rb2	5
6	P1+1	6
Ra4	Rb3	7
P2+1	1	8
Ra5	Rb0	9
P2+1	3	10
Ra5	Rb1	11
P2+1	5	12
Ra5	Rb2	13
P2+1	7	14
Ra5	Rb3	15
Ra0	Rb0	16
Ra0	Rb1	17
Ra0	Rb2	18
Ra0	Rb3	19
Ra1	Rb0	20
Ra1	Rb1	21
Ra1	Rb2	22
Ra1	Rb3	23
Ra2	Rb0	24
Ra2	Rb1	25
Ra2	Rb2	26
Ra2	Rb3	27
Ra3	Rb0	28
Ra3	Rb1	29
Ra3	Rb2	30
Ra3	Rb3	31

(b)

pulse1(=P1)/CH1	pulse2(=P2)/CH2	1/2T 7/8
0	P1+1	0
0	P1+3	1
2	P1+1	2
2	P1+3	3
4	P1+1	4
4	P1+3	5
6	P1+1	6
6	P1+3	7
P2+1	1	8
P2+3	1	9
P2+1	3	10
P2+3	3	11
P2+1	5	12
P2+3	5	13
P2+1	7	14
P2+3	7	15
Ra0	Rb0	16
Ra0	Rb1	17
Ra0	Rb2	18
Ra0	Rb3	19
Ra1	Rb0	20
Ra1	Rb1	21
Ra1	Rb2	22
Ra1	Rb3	23
Ra2	Rb0	24
Ra2	Rb1	25
Ra2	Rb2	26
Ra2	Rb3	27
Ra3	Rb0	28
Ra3	Rb1	29
Ra3	Rb2	30
Ra3	Rb3	31

(a)

部分的代数字号幅サイズ=4×1+4×1=8  
ランダム符号幅サイズ=6×4=24

部分的代数字号幅サイズ=4×2+4×2=16  
ランダム符号幅サイズ=4×4=16

【図 2 3】

pulse1(=P1)/CH1	pulse2(=P2)/CH2	インデックス
0	P1+1	0
Ra2	Rb0	
2	P1+1	2
Ra2	Rb1	3
4	P1+1	4
Ra2	Rb2	5
P2+1	1	6
Ra0	Rb2	7
P2+1	3	8
Ra1	Rb2	9
6	5	10
6	7	11
Ra0	Rb0	12
Ra0	Rb1	13
Ra1	Rb0	14
Ra1	Rb1	15

部分的代数符号帳サイズ=3×1+2×1+1×2=7  
ランダム符号帳サイズ=6×4=24

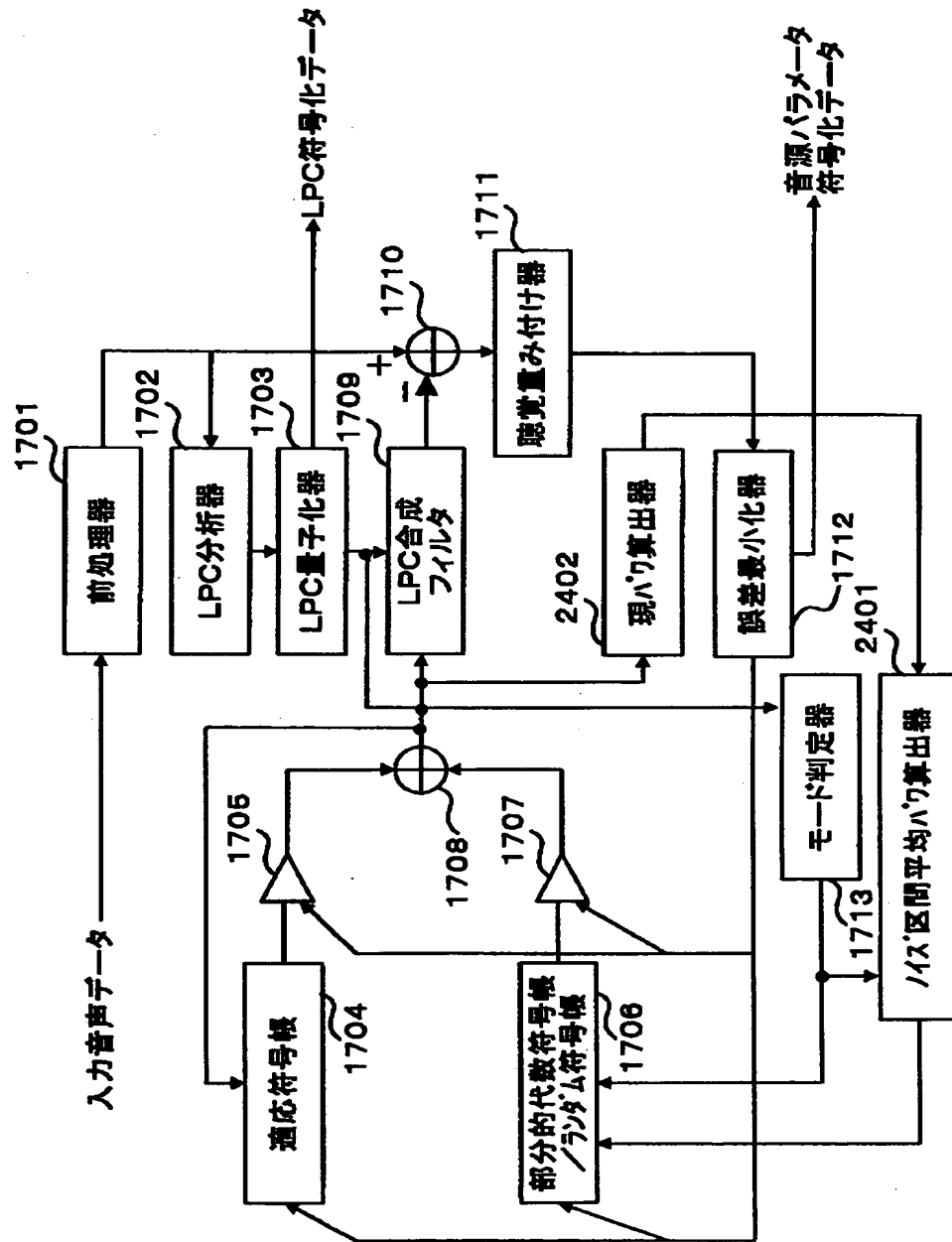
(b)

pulse1(=P1)/CH1	pulse2(=P2)/CH2	インデックス
0	P1+1	0
0	P1+3	
2	P1+1	2
2	P1+3	3
4	P1+1	4
4	P1+3	5
P2+1	1	6
P2+3	1	7
P2+1	3	8
P2+3	3	9
6	5	10
6	7	11
Ra0	Rb0	12
Ra0	Rb1	13
Ra1	Rb0	14
Ra1	Rb1	15

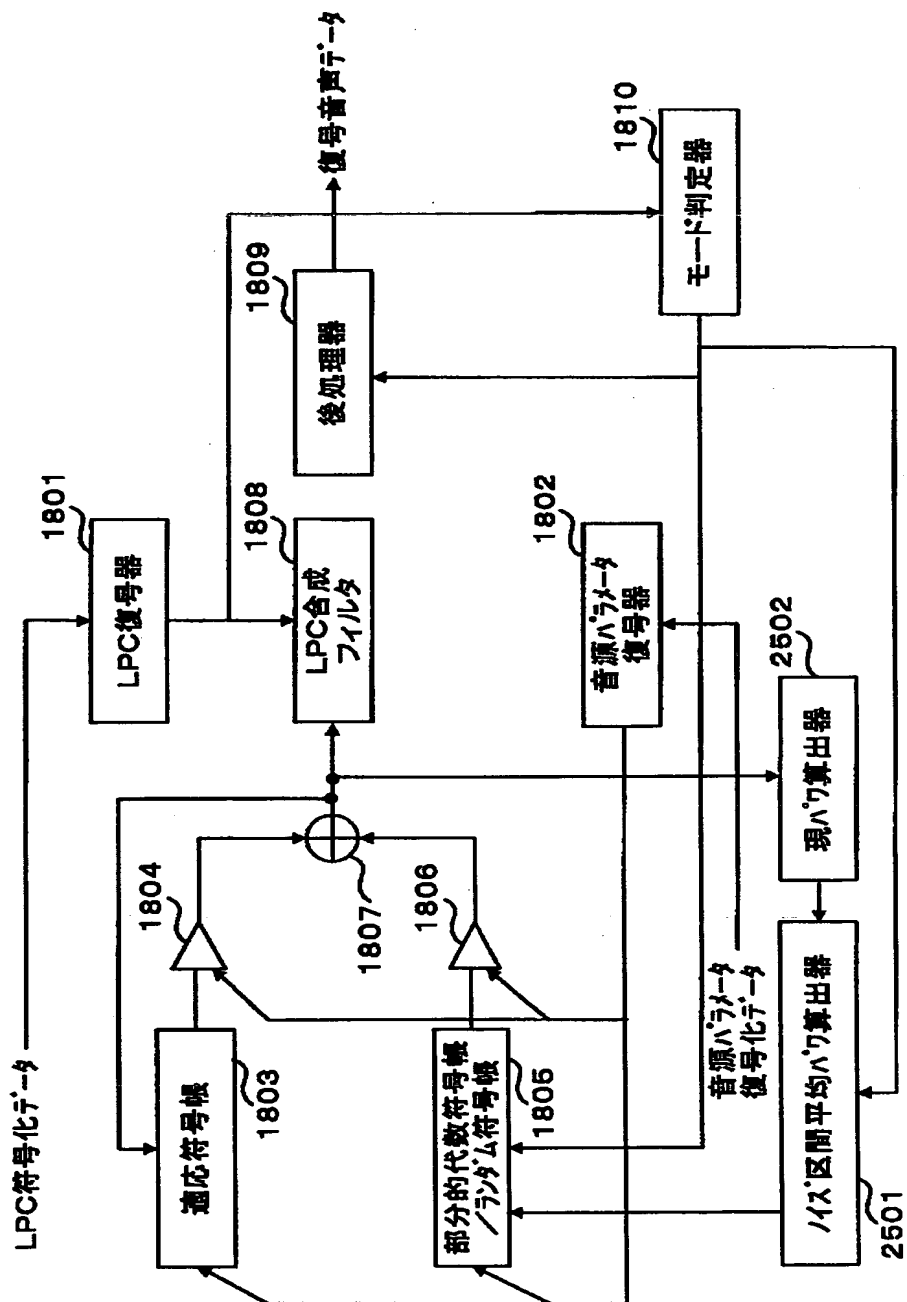
部分的代数符号帳サイズ=3×2+2×2+1×2=12  
ランダム符号帳サイズ=2×2=4

(a)

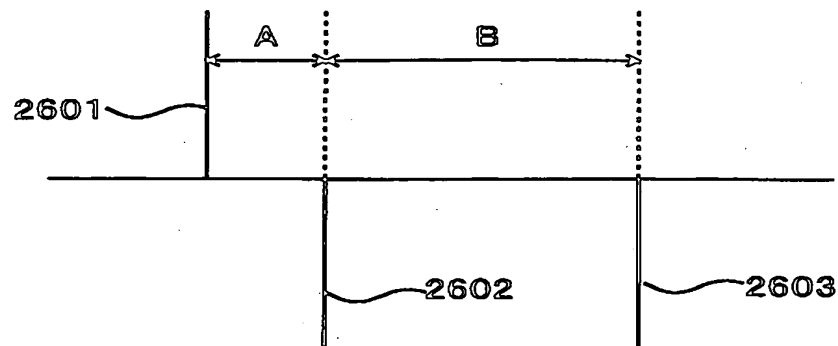
【図 2 4】



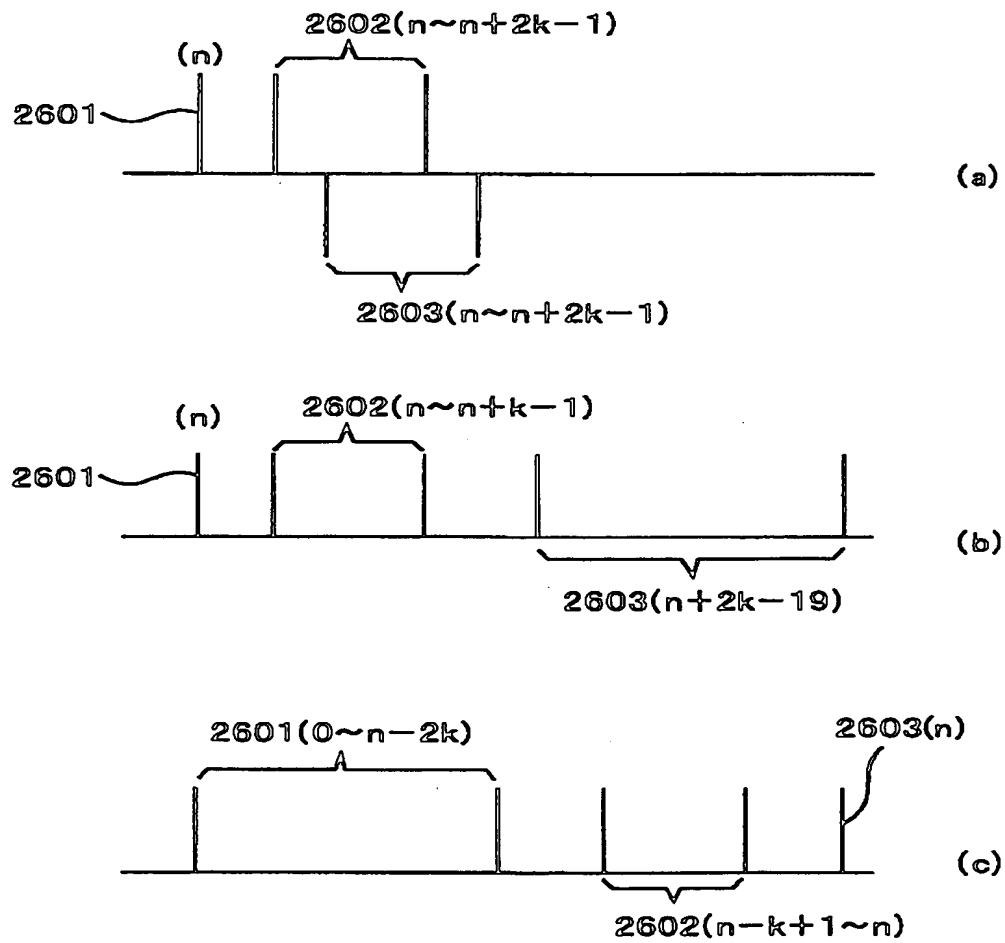
【図 2 5】



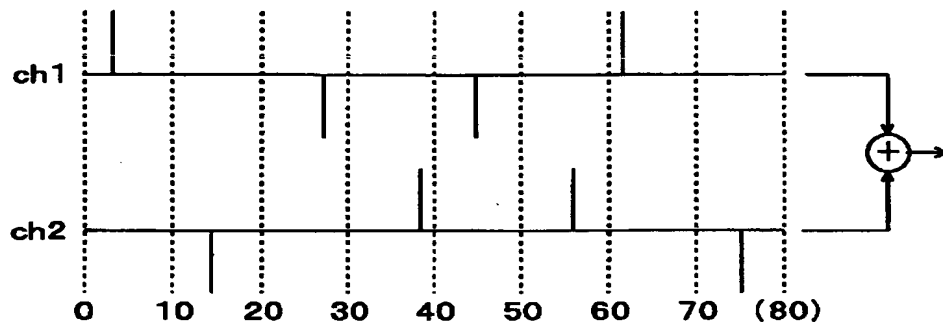
【図 2 6】



【図 2 7】

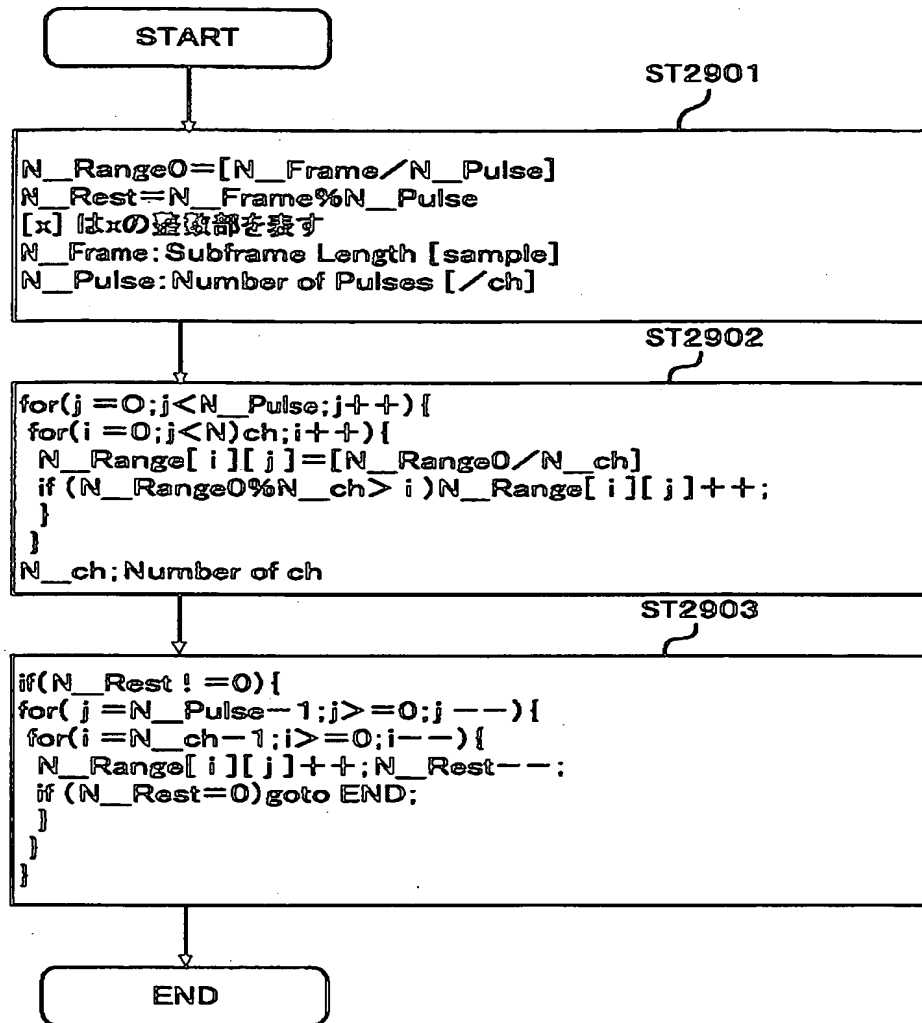


【図 2 8】

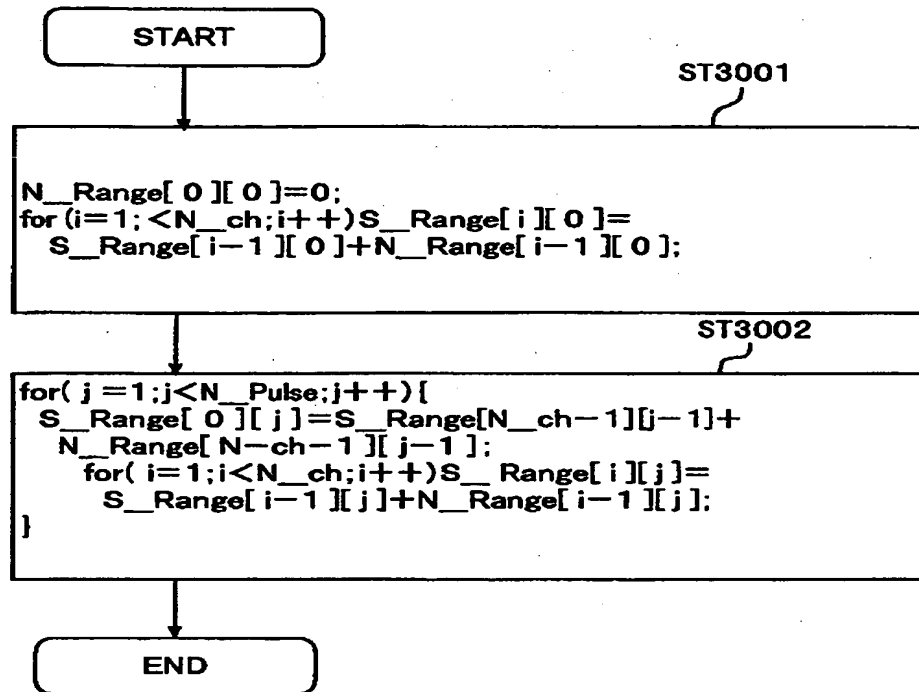




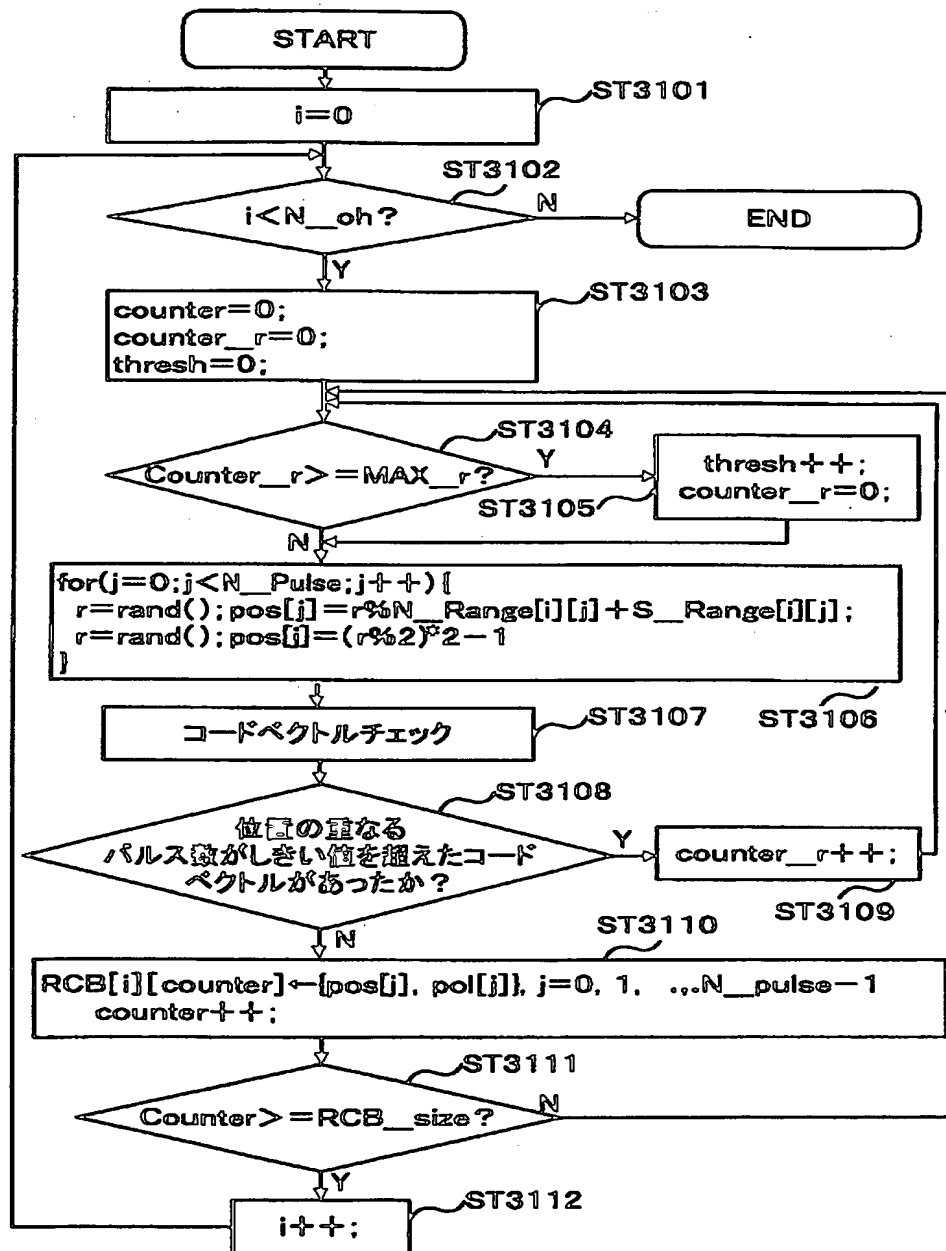
【図 2 9】



【図 3 0】



【図31】



【図 3 2】

(a)

パルス番号	各パルスの配置範囲		各範囲の開始点	
	ch1(N_Range [0][j])	ch2(N_Range [1][j])	ch1(S_Range [0][j])	ch2(S_Range [1][j])
0	10	10	0	10
1	10	10	20	30
2	10	10	40	50
3	10	10	60	70

(パルス数4)

(b)

パルス番号	各パルスの配置範囲		各範囲の開始点	
	ch1(N_Range [0][j])	ch2(N_Range [1][j])	ch1(S_Range [0][j])	ch2(S_Range [1][j])
0	7	6	0	7
1	7	6	13	20
2	7	6	26	33
3	7	6	39	46
4	7	6	52	59
5	8	7	65	73

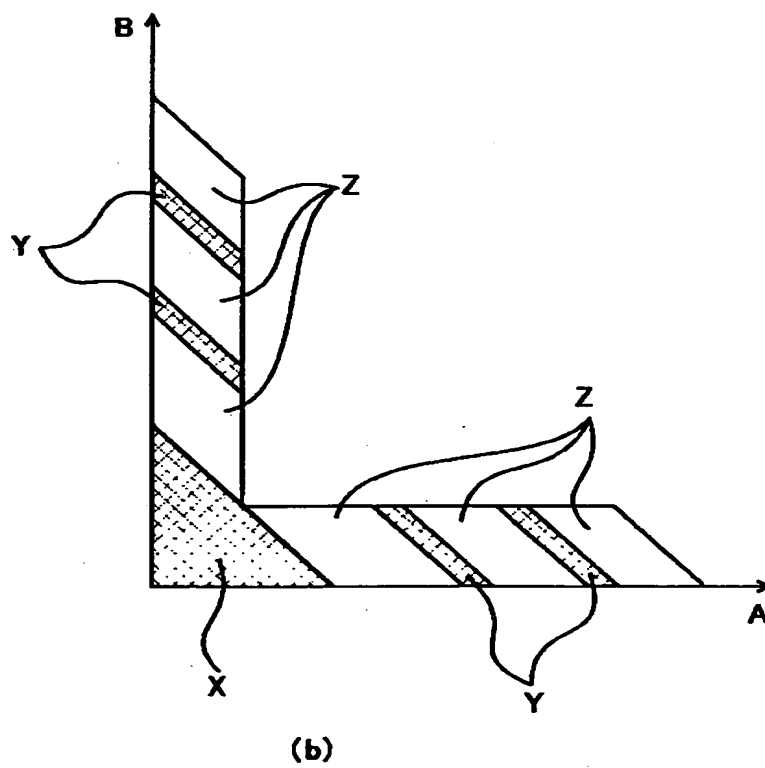
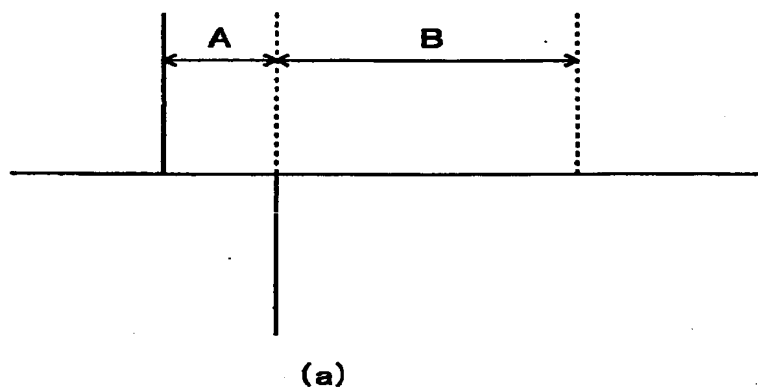
(パルス数6)

【図 3 3】

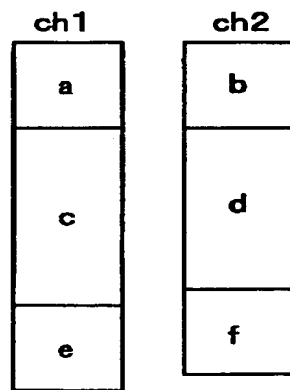
インデックス番号	部分的代数符号帳 (3ハリスとも近接)	インデックス番号	部分的代数符号帳 (3ハリスとも近接)	インデックス番号	部分的代数符号帳 (3ハリスとも近接)
0	X	0	X	0	X
A-1		A-1		A-1	
A	Y	A	Y	A	Y
?		?		?	
B-1		B-1		B-1	
B		B		B	
?	Z	?	Z	?	Z
C-1		C-1		C-1	
C		C		C	
?		?		?	
D-1	D	O+(cxdx2x2)-1	O+(cxdx2x2)-1	O+(cxdx2x2)-1	O+(cxdx2x2)-1
D	?	O+(cxdx2x2)	O+(cxdx2x2)	O+(cxdx2x2)	O+(cxdx2x2)
E-1	E	?	?	?	?
E	?	?	?	?	?
F-1	F	?	?	?	?
F	?	?	?	?	?
G-1	G	O+(cxdx2x2) +((axc)xdx2x2)-1 (=G-1)	O+(cxdx2x2) +((axc)xdx2x2)-1 (=G-1)	O+(cxdx2x2) +((axc)xdx2x2)-1 (=G-1)	O+(cxdx2x2) +((axc)xdx2x2)-1 (=G-1)
G	?	G	?	G	?
H-1	H	H-1	H-1	H-1	H-1

(a)
(b)
(c)

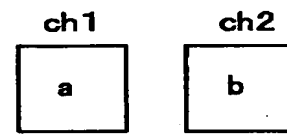
【図 3 4】



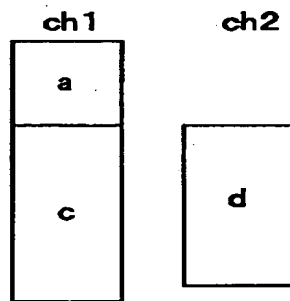
【図 3 5】



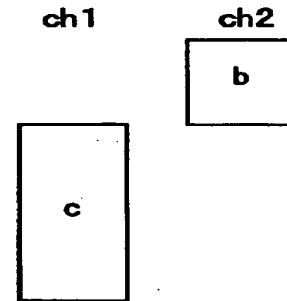
(a)



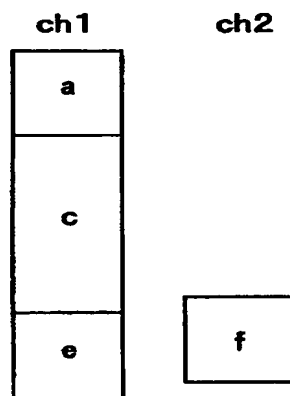
(b)



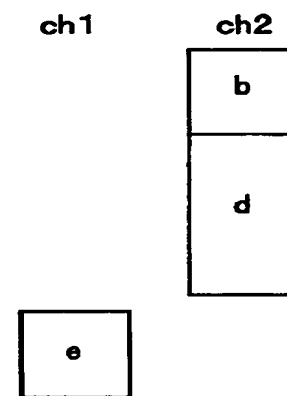
(c)



(d)

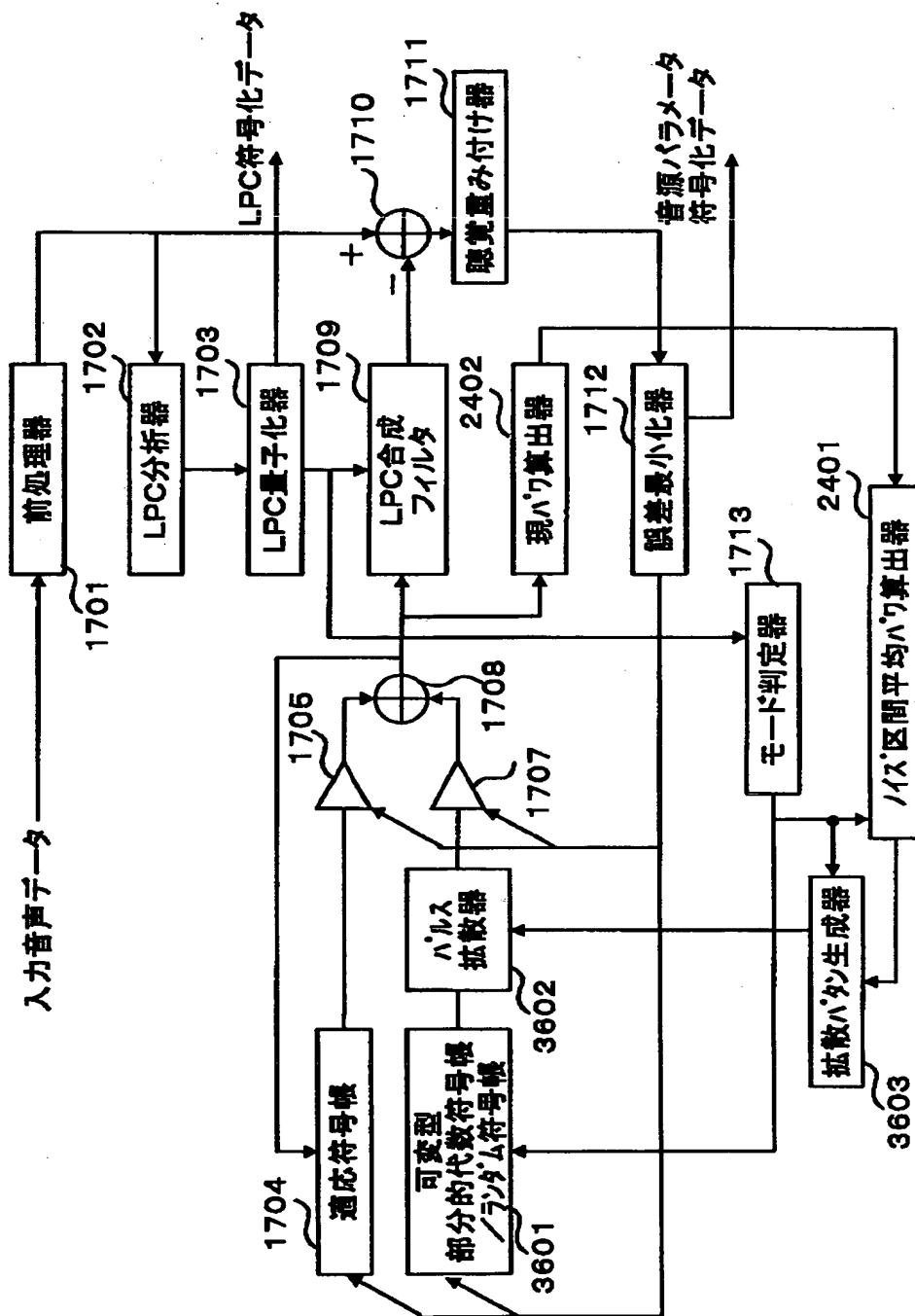


(e)



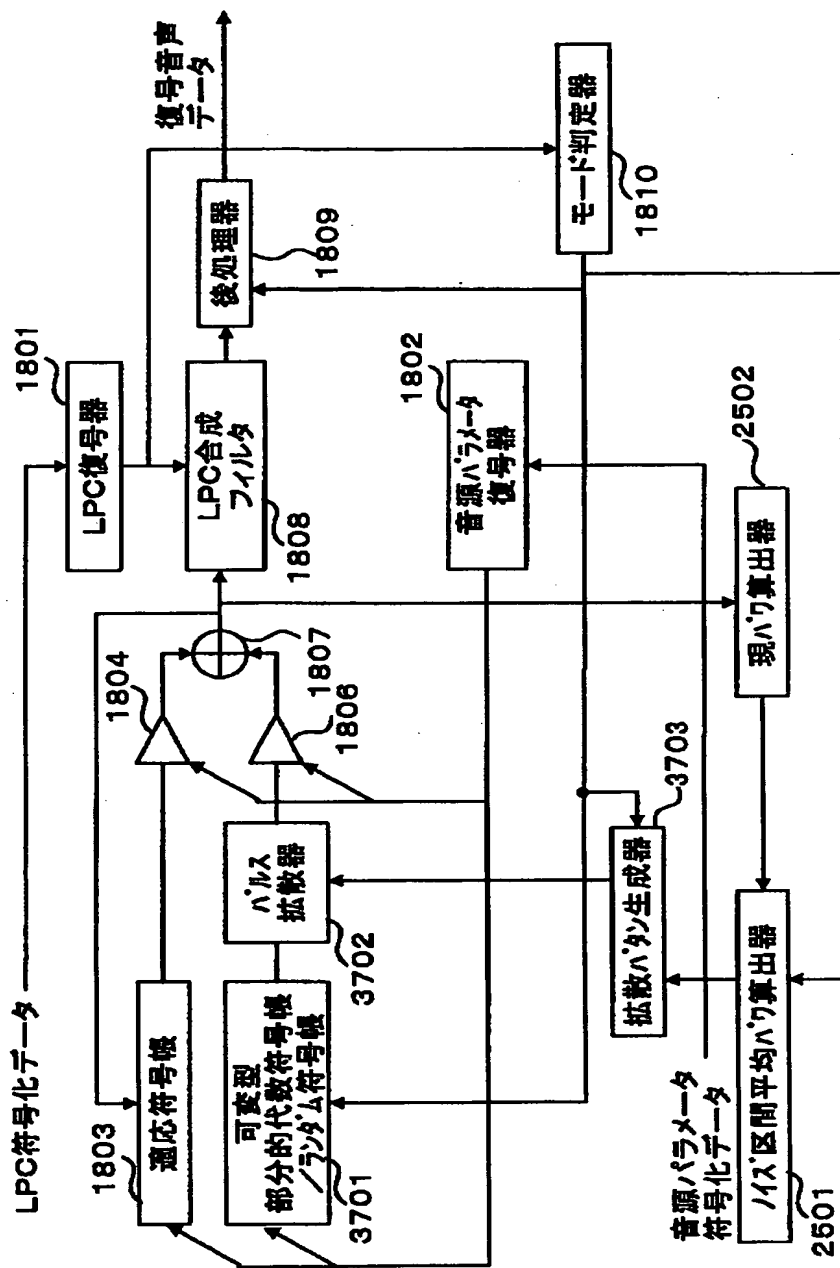
(f)

【図 3 6】

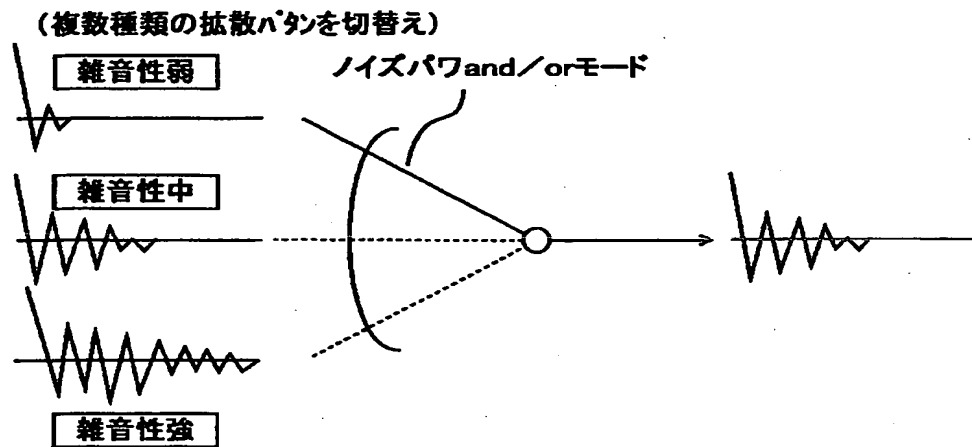




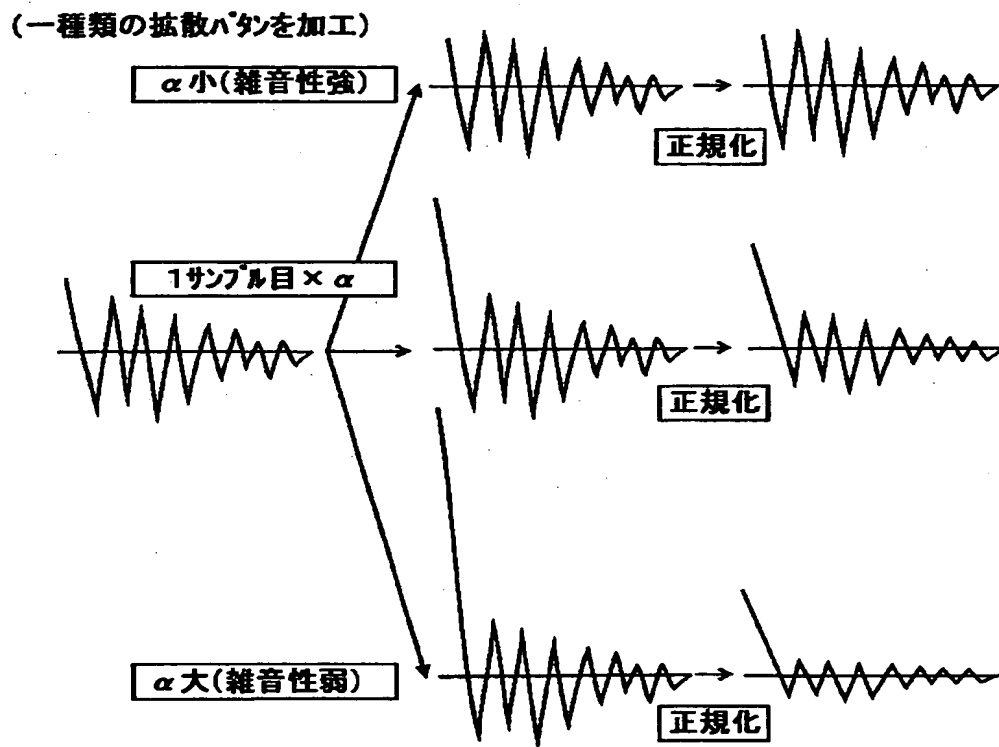
【図 3 7】



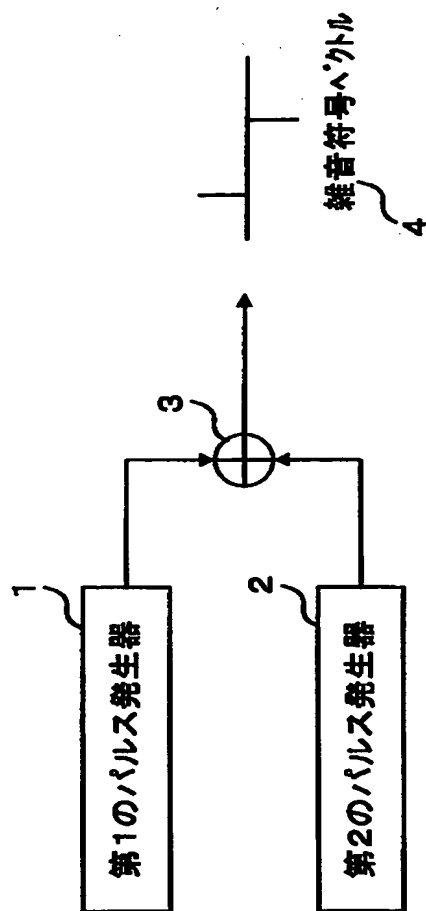
【図 3 8】



【図 3 9】



【図 4 0】



【図 4 1】

ハリス番号	ハリス位置
1	0,2,4,6,8,10,12,14,16,18,20,22,24,26,28,30,32,34,36,38,40,42,44,46,48,50,52,54,56,58,60,62,64,66,68,70,72,74,76,78
2	1,3,5,7,9,11,13,15,17,19,21,23,25,27,29,31,33,35,37,39,41,43,45,47,49,51,53,55,57,59,61,63,65,67,69,71,73,75,77,79

40 × 40 = 1600

【図 4 2】

ハリス番号	ハリス位置
1	0,3,6,9,12,15,18,21,24,27,30,33,36,39,42,45,48,51,54,57,60,63,66,69,72,75,78
2	1,4,7,10,13,16,19,22,25,28,31,34,37,40,43,46,49,52,55,58,61,64,67,70,73,76,79
3	2,5,8,11,14,17,20,23,26,29,32,35,38,41,44,47,50,53,56,59,62,65,68,71,74,77

27 × 27 × 26 = 18954

【書類名】 要約書

【要約】

【課題】 雑音符号帳のサイズを削減することができ、無声部や定常雑音部に対する品質を改善することができ、しかも無声音声や背景雑音に対する符号化性能を改善して、モード判定誤り時の品質劣化を抑えること。

【解決手段】 代数符号帳から生成される雑音符号ベクトルに制限を加えることにより代数符号帳の総エントリ数を削減し、削減部にパルス数の多いランダム符号帳のエントリを割り当てる。さらにモードによって前記削減部のエントリ数を適応的に切替える。

【選択図】 図 4

特平 11-314271

出 願 人 履 歴 情 報

識別番号 [000005821]

1. 変更年月日	1990年 8月28日
[変更理由]	新規登録
住 所	大阪府門真市大字門真1006番地
氏 名	松下電器産業株式会社